

(12)特許協力条約に基づいて公開された国際出願

(19) 世界知的所有権機関
国際事務局



(43) 国際公開日
2005 年 7 月 21 日 (21.07.2005)

PCT

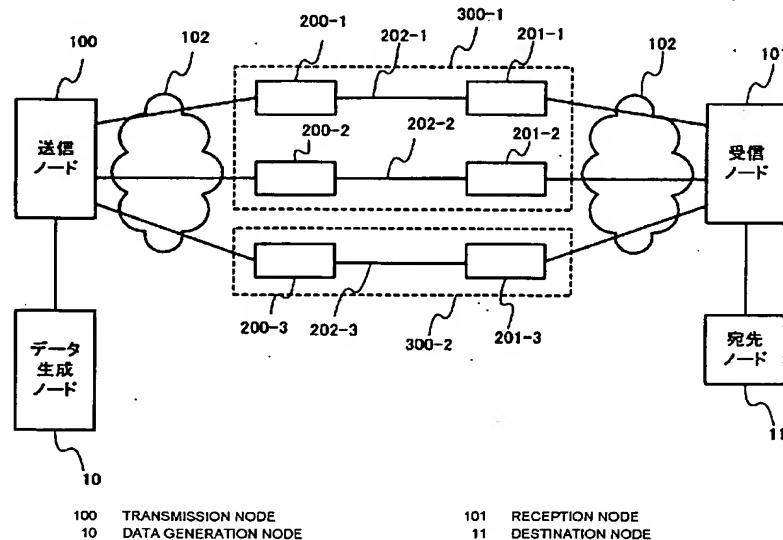
(10) 国際公開番号
WO 2005/067227 A1

- (51) 国際特許分類: H04L 12/56
- (21) 国際出願番号: PCT/JP2005/000139
- (22) 国際出願日: 2005 年 1 月 7 日 (07.01.2005)
- (25) 国際出願の言語: 日本語
- (26) 国際公開の言語: 日本語
- (30) 優先権データ:
特願2004-004545 2004 年 1 月 9 日 (09.01.2004) JP
特願2004-260245 2004 年 9 月 7 日 (07.09.2004) JP
特願2005-000997 2005 年 1 月 5 日 (05.01.2005) JP
- (71) 出願人 (米国を除く全ての指定国について): 日本電気株式会社 (NEC CORPORATION) [JP/JP]; 〒1088001 東京都港区芝五丁目 7 番 1 号 Tokyo (JP).
- (72) 発明者; および
(75) 発明者/出願人 (米国についてのみ): 中田 恒夫 (NAKATA, Tsuneo) [JP/JP]; 〒1088001 東京都港区芝五丁目 7 番 1 号 日本電気株式会社内 Tokyo (JP). 野口 裕介 (NOGUCHI, Yuusuke) [JP/JP]; 〒1088001 東京都港区芝五丁目 7 番 1 号 日本電気株式会社内 Tokyo (JP).
- (74) 代理人: 宇高 克己 (UDAKA, Katsuki); 〒1010025 東京都千代田区神田佐久間町 1-1 4 第二東ビル 5 階 Tokyo (JP).
- (81) 指定国 (表示のない限り、全ての種類の国内保護が可能): AE, AG, AL, AM, AT, AU, AZ, BA, BB, BG, BR, BW, BY, BZ, CA, CH, CN, CO, CR, CU, CZ, DE, DK, DM, DZ, EC, EE, EG, ES, FI, GB, GD, GE, GH, GM, HR, HU, ID, IL, IN, IS, JP, KE, KG, KP, KR, KZ, LC, LK, LR, LS,

[続葉有]

(54) Title: LOAD DISTRIBUTING METHOD

(54) 発明の名称: 負荷分散方法、ノード及び制御プログラム



(57) Abstract: When path status information is updated, an effective time at which such updating is effective is recorded, and a packet arrival time for each path is predicted based on the new status information and the history of data transmissions following the effective time. The path of the earliest packet arrival time is used to transmit the packet. In this way, the data of previous transmissions can be updated to reflect the path statuses the information of which is acquired at the receiving end, thereby predicting an actual data arrival time, a data arrival time near a reception completion time, or a reception completion time itself.

(57) 要約: 経路状態情報の更新の際に、その更新が有効となる時刻を記録し、また新しい状態情報と、その有効時刻以降のデータの送信履歴とに基づいて、各経路の

[続葉有]

WO 2005/067227 A1



LT, LU, LV, MA, MD, MG, MK, MN, MW, MX, MZ, NA, NI, NO, NZ, OM, PG, PH, PL, PT, RO, RU, SC, SD, SE, SG, SK, SL, SY, TJ, TM, TN, TR, TT, TZ, UA, UG, US, UZ, VC, VN, YU, ZA, ZM, ZW.

- (84) 指定国 (表示のない限り、全ての種類の広域保護が可能): ARIPO (BW, GH, GM, KE, LS, MW, MZ, NA, SD, SL, SZ, TZ, UG, ZM, ZW), ユーラシア (AM, AZ, BY, KG, KZ, MD, RU, TJ, TM), ヨーロッパ (AT, BE, BG, CH, CY, CZ, DE, DK, EE, ES, FI, FR, GB, GR, HU, IE, IS, IT, LT, LU, MC, NL, PL, PT, RO, SE, SI, SK, TR), OAPI (BF, BJ, CF, CG, CI, CM, GA, GN, GQ, GW, ML, MR, NE, SN, TD, TG).

規則4.17に規定する申立て:

- すべての指定国のための不利にならない開示又は新規性喪失の例外に関する申立て (規則4.17(v))

添付公開書類:

- 国際調査報告書
- 不利にならない開示又は新規性喪失の例外に関する申立て

2文字コード及び他の略語については、定期発行される各PCTガゼットの巻頭に掲載されている「コードと略語のガイダンスノート」を参照。

パケットの到着時刻を予測する。そして、パケットの到着時刻の最も早い経路にパケットを送信する。これにより、受信側から入手した経路の状態を過去に送信したデータにも反映させて、実際のデータの到着時刻、又は受信完了時刻に近い到着時刻、又は受信完了時刻を予測することができる。

明 細 書

負荷分散方法、ノード及び制御プログラム

技術分野

- [0001] 本発明は複数の通信経路を利用可能な2ノード間の通信方式に関し、特に送信ノードによる経路間負荷分散の技術に関する。

背景技術

- [0002] 2ノード間に複数の通信経路が存在する場合、送信側ノードがトラフィックを各経路に分散して入力し、受信側で各経路からのトラフィックを再統合することにより、単一の経路を用いた場合よりも原理的に高い転送速度が得られる。この仕組みは、経路を組み合わせ、一つの論理的な経路とする技術であり、代表的なものとしてInverse Multiplexingがあり、複数の低速リンクから論理的な広帯域回線を得る目的で利用される。データ通信への適用例としては、ATM回線の多重化や、PPPリンクの多重化プロトコルであるMultilink PPPなどが挙げられる。
- [0003] Inverse Multiplexingに代表されるような、経路を組み合わせ、一つの論理的な経路とする技術におけるトラフィック分散方式としては、例えば各経路に順番にパケットまたはフラグメントを送信するラウンドロビン方式が広く用いられている(例えば、非特許文献1)。この方法は各経路の速度がほぼ同一で一定な場合には有効であるが、経路ごとに速度の不均衡がある場合には2ノード間の転送速度が最も低速な経路に律速されてしまう問題があった。
- [0004] この問題に対応する方法としては各経路の利用頻度を速度に応じて制御する重みつきラウンドロビンが知られており、経路を組み合わせ、一つの論理的な経路とする技術に対応したルータ製品等に実装されている。またCisco社等の製品では、入力パケットをハッシングして出力経路を決め、最適負荷分散を図る方法も実装されている。これらの情報は各社の公開文書に記されている(例えば、非特許文献2)。
- [0005] 以上はいずれも経路が有線リンクのみから成る場合を想定した公知技術である。
- [0006] 一方、経路を組み合わせ、一つの論理的な経路とする技術において、経路が無線リンクを含む場合についても提案されている。提案されている方式では、入力パケット

をフラグメントに分割して各経路に割り当てるが、そのフラグメントの大きさの比率を送信時の各経路の速度のみに応じて変更するものである。(例えば、非特許文献3、特許文献6)。

- [0007] また、複数経路が選択可能な通信方式において、各経路の状態を監視し、その経路状態や、遅延時間等を考慮して経路を選択する技術も提案されている(例えば、特許文献1、特許文献2、特許文献3、特許文献4、特許文献5)。

特許文献1:特開2000-49862号公報

特許文献2:特開2001-308917号公報

特許文献3:特開2001-333100号公報

特許文献4:特開2002-176441号公報

特許文献5:特開昭58-27449号公報

特許文献6:特開2000-216815号公報

非特許文献1:”Striping Within the Network Subsystem,” IEEE Network, July/August 1995

非特許文献2: Cisco Systems, ”Load Balancing with Cisco Express Forwarding,” Cisco Application Note, Jan.1998

非特許文献3:”Adaptive Inverse Multiplexing for Wide-Area Wireless Networks,” Snoeren et al, Proceedings of IEEE GlobeCom, Dec. 1999

発明の開示

発明が解決しようとする課題

- [0008] 上述した2ノード間の経路中に無線リンクを含む場合の従来の技術では、送信ノードが送信経路を選択する際に選択基準として各経路の速度や遅延を参照する。しかし、それらが動的に変動する無線リンクを含む経路については経路状態の測定誤差が累積しやすいので、送信しようとするパケットが受信ノード側に到着する時刻や受信完了する時刻の正確な予測が困難であった。その結果、その予測結果に基づいて経路選択を行うと、実際には速度が著しく低下している経路を選択し、多重化効率が低下するという問題があった。

- [0009] 以下に、従来技術による送信パケットの到着時刻や受信完了時刻を予測する技術

について、図8を用いて説明する。

[0010] 図8中700-1,

700-2, 700-3は送出されるデータパケットであり、その送信側ノードでのパケットの送信履歴(実線)と受信側ノードでのパケットの受信履歴(実線)およびパケットの到着及び受信完了時刻の予測(点線)がそれぞれ時間軸上で示されている。

[0011] まず、実際のパケットの送受信であるが、送信側ノード側から時刻T1にデータパケット700-1の送信が開始され、時刻T2に送信が完了している。そして、受信側ノードで、パケット700-1は、時刻T3より受信が開始され、時刻T5に受信が完了している。

[0012] その後、送信側ノード側から時刻T4にデータパケット700-2の送信が開始され、時刻T7に送信が完了している。そして、受信側ノード側では、通信速度の低下により、データパケット700-2は、時刻T6より受信が開始され、時刻T11に受信が完了している。

[0013] 更に、送信側ノード側から時刻T8にデータパケット700-3の送信が開始され、時刻T9に送信が完了している。そして、受信側ノード側では、データパケット700-3が、時刻T12より受信が開始され、時刻T13に受信が完了している。

[0014] 一方、従来技術では、データパケット700-1の受信完了時に受信ノードから発行される伝送速度等の経路状態の情報に基づいて、パケットの到着時刻及び受信完了時刻を予測している。

[0015] 例えば、図8において、送信ノードは、受信ノードからの経路状態の情報を時刻TXに受信している。送信ノード側では、データパケット700-3の到着時刻及び受信完了時刻の予測に際して、時刻TXに受信した経路状態の情報をを用いる。その結果、伝送遅延I1等を知ることができ、データパケット700-3の送信時刻T8に伝送遅延I1を加えた時刻T10を、データパケット700-3の到着時刻と予測していった。

[0016] しかしながら、実際のデータパケット700-3の到着時刻は時刻T12であり、予測した到着時刻T10とは、時間ID分誤差が生じている。

[0017] このように実際の時間とは大きく異なる予測により、誤った経路選択を行い、その結果として多重化効率の低下を招いていた。

[0018] この問題は、予測時の経路状態をリアルタイムで入手することができ、この経路状態

を送信時に反映することができれば解決するが、実際には現在の経路状態をリアルタイムで入出することは不可能である。

[0019] そこで、本発明は上記課題に鑑みて発明されたものであって、その目的は、受信側から入手した経路状態を過去に送信したデータにも反映させることにより、実際のデータの到着時刻又は受信完了時刻に近い到着時刻又は受信完了時刻を予測することができる技術を提供することにある。

[0020] また、本発明の目的は、複数経路を選択可能な2ノード間のデータ転送に際し、受信側から入手した経路状態を過去に送信したデータにも反映させることにより、実際のデータの到着時刻又は受信完了時刻に近い到着時刻又は受信完了時刻を予測し、この予測に基づいて経路選択を行うことにより、多重化効率に優れる技術を提供することにある。

[0021] また、本発明の目的は、複数経路を選択可能な2ノード間のデータ転送に際し、各経路の性能が動的に変化し、かつその時定数に比べ無視できないほど大きな往復遅延が存在する場合にも効率的な経路リソースの活用を可能とする技術を提供することにある。

課題を解決するための手段

[0022] 上記課題を解決する第1の発明は、負荷分散方法であって、
複数の通信経路を選択可能な2ノード間において、送信側ノードにおいて入力されるパケットごとに、選択可能な各経路の経路状態情報と、前記経路状態情報が有効となる時刻又は送信済みパケットの識別情報と、前記経路状態情報が有効となる時刻以降の送信履歴又は送信済みパケットの識別情報で特定されるパケットの送信以降の送信履歴とに基づいて、経路の選択または選択優先度の更新を行うことを特徴とする。

[0023] 上記課題を解決する第2の発明は、負荷分散方法であって、
複数の通信経路を選択可能な2ノード間において、送信側ノードにおいて入力されるパケットごとに、選択可能な各経路の経路状態を監視し、その経路状態の経路状態情報と、この経路状態情報が有効となる時刻又はパケットの識別情報を記憶するステップと、

経路状態情報と、前記経路状態情報が有効となる時刻以降のパケットの送信履歴、又は前記送信済みパケットの識別情報で特定されるパケットの送信以降のパケットの送信履歴に基づいて、各経路におけるパケットの到着予想時刻を推定するステップと、

前記推定された到着予想時刻に基づいて、経路の選択、又は選択優先度の更新を行うステップとを有することを特徴とする。

- [0024] 上記課題を解決する第3の発明は、上記第1又は第2の発明において、前記経路状態情報は、経路の遅延を含むことを特徴とする。
- [0025] 上記課題を解決する第4の発明は、上記第1から第3の発明のいずれかにおいて、前記経路状態情報は、経路の通信速度を含むことを特徴とする。
- [0026] 上記課題を解決する第5の発明は、上記第1から第4の発明のいずれかにおいて、前記経路状態情報は、経路の負荷を含むことを特徴とする。
- [0027] 上記課題を解決する第6の発明は、上記第1から第5の発明のいずれかにおいて、経路の選択又は選択優先度の更新に際し、各経路の経路状態情報が更新されると、更新以前に送信されたパケットに関する送信コスト計算結果に修正を加えることを特徴とする。
- [0028] 上記課題を解決する第7の発明は、上記第6の発明のいずれかにおいて、各経路の送信コスト計算結果の修正に際し、最新の経路状態情報が有効となる最初の送信済みパケット以前の履歴を破棄することを特徴とする。
- [0029] 上記課題を解決する第8の発明は、上記第1から第7の発明のいずれかにおいて、パケットを送信する経路として、受信側ノードでの受信完了時刻の推定値が最も早い経路を選択することを特徴とする。
- [0030] 上記課題を解決する第9の発明は、上記第1から第8の発明のいずれかにおいて、パケットを送信する経路として、受信側ノードで特定時刻までに受信完了できるデータ量の推定値が最大の経路を選択することを特徴とする。
- [0031] 上記課題を解決する第10の発明は、上記第1から第9の発明のいずれかにおいて、各経路につき、推測される現在の経路状態に応じてデータの送信を中断することを特徴とする。

- [0032] 上記課題を解決する第11の発明は、上記第10の発明のいずれかにおいて、前記データ送信中断の基準が、推定受信完了時刻が特定の値以上であることを特徴とする。
- [0033] 上記課題を解決する第12の発明は、上記第1から第11の発明のいずれかにおいて、経路選択又は送信中断の判断を、送信データの属性ごとに異なるポリシーにより行うことを特徴とする。
- [0034] 上記課題を解決する第13の発明は、上記第1から第12の発明のいずれかにおいて、受信パケットの宛先アドレスに対応する通信インターフェースを、通信インターフェースのアドレスと、その通信インターフェースを経由して到達する宛先アドレスとが関連付けられたテーブルから選択し、前記受信パケットに送信元アドレス又は通信インターフェースを指定する情報がある場合には、前記送信元アドレス又は通信インターフェースに対応する通信インターフェースを前記選択された通信インターフェースから選択し、前記受信パケットに送信元アドレス又は通信インターフェースの情報がない場合には、前記選択された通信インターフェースの中から任意の通信インターフェースを選択し、選択した通信インターフェースに前記受信パケットを送出することを特徴とする。
- [0035] 上記課題を解決する第14の発明は、パケットを送信する経路を複数選択可能なノードであって、入力されるパケットごとに、選択可能な各経路の経路状態情報と、前記経路状態情報が有効となる時刻又は送信済みパケットの識別情報と、前記経路状態情報が有効となる時刻以降の送信履歴又は送信済みパケットの識別情報で特定されるパケットの送信以降の送信履歴とに基づいて、経路の選択または選択優先度の更新を行う手段を有することを特徴とする。
- [0036] 上記課題を解決する第15の発明は、パケットを送信する経路を複数選択可能なノードであって、
送信側ノードにおいて入力されるパケットごとに、選択可能な各経路の経路状態を監視し、その経路状態の経路状態情報と、この経路状態情報が有効となる時刻又はパケットの識別情報とを監視する監視手段と、
前記経路状態情報と、この経路状態情報が有効となる以降のパケットの送信履歴と

が記憶された記憶手段と、

前記経路状態情報と、この経路状態情報が有効となる以降のパケットの送信履歴に基づいて、各経路におけるパケットの到着予想時刻を推定し、前記推定された到着予想時刻に基づいて、経路の選択、又は選択優先度の更新を行うスケジューリング手段と

を有することを特徴とする。

- [0037] 上記課題を解決する第16の発明は、上記第14又は15の発明において、前記経路状態情報は、経路の遅延を含むことを特徴とする。
- [0038] 上記課題を解決する第17の発明は、上記第14から第16の発明のいずれかにおいて、前記経路状態情報は、経路の通信速度を含むことを特徴とする。
- [0039] 上記課題を解決する第18の発明は、上記第14から第17の発明のいずれかにおいて、前記経路状態情報は、経路の負荷を含むことを特徴とする。
- [0040] 上記課題を解決する第19の発明は、上記第14から第18の発明のいずれかにおいて、前記スケジューリング手段は、経路の選択又は選択優先度の更新に際し、各経路の経路状態情報が更新されると、更新以前に送信されたパケットに関する送信コスト計算結果に修正を加えることを特徴とする。
- [0041] 上記課題を解決する第20の発明は、上記第19の発明において、前記スケジューリング手段は、各経路の送信コスト計算結果の修正に際し、最新の経路状態情報が有効となる最初の送信済パケット以前の履歴を破棄することを特徴とする。
- [0042] 上記課題を解決する第21の発明は、上記第14から第20の発明のいずれかにおいて、前記スケジューリング手段は、パケットを送信する経路として、受信側ノードでの受信完了時刻の推定値が最も早い経路を選択することを特徴とする。
- [0043] 上記課題を解決する第22の発明は、上記第14から第21の発明のいずれかにおいて、前記スケジューリング手段は、パケットを送信する経路として、受信側ノードで特定時刻までに受信完了できるデータ量の推定値が最大の経路を選択することを特徴とする。
- [0044] 上記課題を解決する第23の発明は、上記第14から第22の発明のいずれかにおいて、前記スケジューリング手段は、各経路につき、推測される現在の経路状態に応

じてデータの送信を中断することを特徴とする。

- [0045] 上記課題を解決する第24の発明は、上記第23の発明において、前記データ送信中断の基準が、推定受信完了時刻が特定の値以上であることを特徴とする。
- [0046] 上記課題を解決する第25の発明は、上記第14から第24の発明のいずれかにおいて、前記スケジューリング手段は、経路選択又は送信中断の判断を、送信データの属性ごとに異なるポリシーにより行うことを特徴とする。
- [0047] 上記課題を解決する第26の発明は、上記第14から第25の発明のいずれかにおいて、通信インターフェースのアドレスと、その通信インターフェースを経由して到達する宛先アドレスとが関連付けられたテーブルと、送信するパケットの宛先アドレスに対応する通信インターフェースを前記テーブルから選択し、前記送信するパケットに送信元アドレス又は通信インターフェースを指定する情報がある場合には、前記送信元アドレス又は通信インターフェースに対応する通信インターフェースを前記選択された通信インターフェースから選択し、選択した通信インターフェースに前記送信するパケットを送出するルーティング手段とを有することを特徴とする。
- [0048] 上記課題を解決する第27の発明は、パケットを送信する経路を複数選択可能なノードの制御プログラムであって、前記プログラムはノードを、
入力されるパケットごとに、選択可能な各経路の経路状態情報と、前記経路状態情報が有効となる時刻又は送信済みパケットの識別情報と、前記経路状態情報が有効となる時刻以降の送信履歴又は送信済みパケットの識別情報で特定されるパケットの送信以降の送信履歴とに基づいて、経路の選択または選択優先度の更新を行う手段として機能させることを特徴とする。
- [0049] 上記課題を解決する第28の発明は、パケットを送信する経路を複数選択可能なノードの制御プログラムであって、前記プログラムはノードを、
送信側ノードにおいて入力されるパケットごとに、選択可能な各経路の経路状態を監視し、その経路状態の経路状態情報と、この経路状態情報が有効となる時刻又はパケットの識別情報とを監視する監視手段と、
前記経路状態情報と、この経路状態情報が有効となる以降のパケットの送信履歴に基づいて、各経路におけるパケットの到着予想時刻を推定し、前記推定された到

着予想時刻に基づいて、経路の選択、又は選択優先度の更新を行うスケジューリング手段と

して機能させることを特徴とする。

- [0050] 上記課題を解決する第29の発明は、上記第27又は第28の発明において、前記経路状態情報は、経路の遅延を含むことを特徴とする。
- [0051] 上記課題を解決する第30の発明は、上記第27から第29の発明のいずれかにおいて、前記経路状態情報は、経路の通信速度を含むことを特徴とする。
- [0052] 上記課題を解決する第31の発明は、上記第27から第30の発明のいずれかにおいて、前記経路状態情報は、経路の負荷を含むことを特徴とする。
- [0053] 上記課題を解決する第32の発明は、上記第27から第31の発明のいずれかにおいて、前記制御プログラムは、前記スケジューリング手段を、経路の選択又は選択優先度の更新に際し、各経路の経路状態情報が更新されると、更新以前に送信されたパケットに関する送信コスト計算結果に修正を加えるように機能させることを特徴とする。
- [0054] 上記課題を解決する第33の発明は、上記第32の発明において、前記制御プログラムは、前記スケジューリング手段を、各経路の送信コスト計算結果の修正に際し、最新の経路状態情報が有効となる最初の送信済パケット以前の履歴を破棄するように機能させることを特徴とする。
- [0055] 上記課題を解決する第34の発明は、上記第27から第33の発明のいずれかにおいて、前記制御プログラムは、前記スケジューリング手段を、パケットを送信する経路として、受信側ノードでの受信完了時刻の推定値が最も早い経路を選択するように機能させることを特徴とする。
- [0056] 上記課題を解決する第35の発明は、上記第27から第34の発明のいずれかにおいて、前記制御プログラムは、前記スケジューリング手段を、パケットを送信する経路として、受信側ノードで特定時刻までに受信完了できるデータ量の推定値が最大の経路を選択するように機能させることを特徴とする。
- [0057] 上記課題を解決する第36の発明は、上記第27から第35の発明のいずれかにおいて、前記制御プログラムは、前記スケジューリング手段を、各経路につき、推測され

る現在の経路状態に応じてデータの送信を中断するように機能させることを特徴とする。

[0058] 上記課題を解決する第37の発明は、上記第35の発明において、前記データ送信中断の基準が、推定受信完了時刻が特定の値以上であることを特徴とする。

[0059] 上記課題を解決する第38の発明は、上記第27から第36の発明のいずれかにおいて、前記制御プログラムは、前記スケジューリング手段を、経路選択又は送信中断の判断を、送信データの属性ごとに異なるポリシーにより行うように機能させることを特徴とする。

[0060] 上記課題を解決する第39の発明は、上記第27から第38の発明のいずれかにおいて、前記制御プログラムは、送信するパケットの宛先アドレスに対応する通信インターフェースを、通信インターフェースのアドレスと、その通信インターフェースを経由して到達する宛先アドレスとが関連付けられたテーブルから選択し、前記送信するパケットに送信元アドレス又は通信インターフェースを指定する情報がある場合には、前記送信元アドレス又は通信インターフェースに対応する通信インターフェースを前記選択された通信インターフェースから選択し、選択した通信インターフェースに前記送信するパケットを送出するルーティング手段として機能させることを特徴とする。

[0061] 上記課題を解決する第40の発明は、送信パケットの到着時刻又は受信完了時刻を推定する送信パケットの時刻推定方法であって、

送信側ノード側から送信される送信パケットにパケットを識別するパケット識別情報を付加して送信するステップと、

送信側ノード側にて、送信したパケットの送信履歴をパケット識別情報と共に記憶するステップと、

受信側ノード側にて、経路状態の情報を、この経路状態時に受信した最後のパケットのパケット識別情報を含めて送信側ノードに送信するステップと、

送信側ノード側にて、前記経路状態と、前記経路状態の情報に含まれるパケット識別情報で特定されるパケット以降に送信されたパケットの送信履歴とに基づいて、送信しようとするパケットの到着時刻又は受信完了時刻を推定するステップとを有することを特徴とする。

- [0062] 上記課題を解決する第41の発明は、ノードであって、
送信パケットにパケットを識別するパケット識別情報を付加して送信する手段と、
送信したパケットの送信履歴をパケット識別情報と共に記録する手段と、
受信側から送信されてくる経路状態の情報を受信し、この経路状態と、この経路状態が有効となるパケット以降に送信されたパケットの送信履歴とに基づいて、送信しようとするパケットの到着時刻又は受信完了時刻を推定する手段と
を有することを特徴とする。
- [0063] 上記課題を解決する第42の発明は、パケットを送信するノードの制御プログラムであって、前記制御プログラムはノードを、
送信パケットにパケットを識別するパケット識別情報を付加して送信する手段と、
送信したパケットの送信履歴をパケット識別情報と共に記録する手段と、
受信側から送信されてくる経路状態の情報を受信し、この経路状態と、この経路状態が有効となるパケット以降に送信されたパケットの送信履歴とに基づいて、送信しようとするパケットの到着時刻又は受信完了時刻を推定する手段として機能させることを特徴とする。
- [0064] 本発明は、データ(パケット)送信時において、送信データ(パケット)の送信履歴を記憶する。この送信履歴には、例えば、送信データ(パケット)を識別する識別子や、送信開始時刻等を記述する。一方、受信側では、データ(パケット)が通る経路の状態情報(例えば、速度やパケット遅延)を送信側に送信する。この経路状態情報には、上述したデータ(パケット)の識別子のような、経路状態情報が適用される最新のデータ(パケット)を識別する情報を含める。
- [0065] 送信側では、経路の状態情報を受信し、この経路状態に含まれているデータ(パケット)を識別する情報(例えば、識別子)により、この経路状態が有効となる送信済みのデータ(パケット)を、送信履歴から求める。そして、求めたデータ(パケット)以降のデータについて、受信した経路の状態を適用して受信完了時刻等を予測し、更に、この予測と受信した経路の状態情報とに基づいて、各経路におけるこれから送信しようとするデータの到着時刻又は受信完了時刻を予測する。
- [0066] 経路選択においては、予測されたデータの到着時刻又は受信完了時刻に基づい

て、最も適切な経路、例えば到着時刻が最も早いと予測される経路を選択する。

発明の効果

- [0067] 本発明は、受信側から得られる経路の状態情報を、この情報が有効となる過去に送信したデータ(パケット)にも適用し、この結果を送信しようとするデータ(パケット)の予測にも反映させてデータの到着時刻又は受信完了時刻を予測しているので、従来と比べて精度の良い予測を行うことができる。何故なら、従来技術では、受信側から得られる経路の情報を、送信しようとするデータ(パケット)のみに適用して到着時刻又は受信完了時刻を予測しているからである。
- [0068] また、本発明は、複数経路を選択可能な2ノード間のデータ転送に際し、受信側から得られる経路の状態情報を、この情報が有効となる過去に送信したデータにも適用し、この結果を送信しようとするデータの予測にも反映させてデータの到着時刻又は受信完了時刻を予測し、この予測に基づいて経路選択を行うので、予測の誤差による誤った経路選択をすることなく、適切な経路を選択することによって多重化効率の低下といった問題を回避することができる。
- [0069] 本発明によれば、複数経路を選択可能な2ノード間のデータ転送に際し、各経路の性能が動的に変化し、かつその時定数に比べ無視できないほど大きな往復遅延が存在する場合にも効率的な経路リソースの活用を可能とする。

図面の簡単な説明

- [0070] [図1]図1は本発明の実施の形態におけるノード間経路の構成を示す図である。
- [図2]図2は送信側ノードの構成を示す図である。
- [図3]図3は実施の形態における送信側ノードおよび受信側ノードでのパケット処理のタイミングを説明する為の図である。
- [図4]図4は実施の形態におけるスケジューリング部の動作フローチャートである。
- [図5]図5は他の実施の形態における送信側ノードおよび受信側ノードでのパケット処理タイミングを説明する為の図である。
- [図6]図6は他の実施の形態におけるスケジューリング部の動作フローチャートである。
- 。
- [図7]図7は実施の形態における送信側ノードおよび受信側ノードにおける、到着時

刻又は受信完了時刻の予測を説明する為の図である。

[図8]図8は従来の技術を説明する為の図である。

[図9]図9は通信インターフェースが個別のIPアドレスを持つ場合の構成例を示したものである。

[図10]図10は図9の系における送信ノード100-2の内部構成の一例を示した図である。

[図11]図11はIPルーティング処理部1318の構成を表した図である。

[図12]図12は経路制御テーブル1321の一例を示す図である。

[図13]図13はIFアドレス管理テーブル1322の一例を示す図である。

[図14]図14はメモリ部315-2に保存される経路⇄通信インターフェース対応表1330の一例を示した図である。

[図15]図15は送信IPパケット生成データ1510の構成を示す図である。

[図16]図16は送出IPパケット1610の構成を示す図である。

[図17]図17は送信IF判定・送出処理部1320による送信IF決定のフローチャートである。

[図18]図18は他の送信IPパケット生成データを示す図である。

[図19]図19は他の送出IPパケットを示す図である。

[図20]図20は送信IF判定・送出処理部1320による他の送信IF決定のフローチャートである。

[図21]図21は経路制御テーブル1321のエントリの一例を示す図である。

符号の説明

- [0071] 10 データ生成ノード
- 11 宛先ノード
- 100 送信ノード
- 101 受信ノード
- 102 有線ネットワーク
- 200 無線送信手段
- 201 無線受信手段

- 202 無線リンク
- 300 無線網
- 310 通信インターフェース
- 312 キューイング部
- 313 スケジューリング部
- 314 経路状態監視部
- 315 メモリ部

発明を実施するための最良の形態

- [0072] 本発明を実施するための形態について説明する。
- [0073] 本形態では、速度と共に遅延が動的に変動する複数の経路、特に無線リンクを含む経路を組み合わせ、一つの論理的な経路とする技術への適用を想定している。以下の説明では、複数の経路を組み合わせ、一つの論理的な経路とする技術の例として、Inverse Multiplexingを例にして説明する。
- [0074] 図1は本実施の形態の構成例を示したものである。
- [0075] 図1では、データ生成ノード10から宛先ノード11までの経路上に、Inverse Multiplexingを行う送信ノード100と受信ノード101がある。送信ノード100と受信ノード101の間には3つの経路があり、それぞれが無線送信手段200-1〜200-3と無線受信手段201-1〜201-3の間の通信路として、無線リンク202-1〜202-3を含む。尚、図1では3つの経路の場合を示しているが、経路の数は2以上の任意の値を取ることができる。また、送受信ノード間の経路は全て無線でもかまわないが、一般に有線網102も含むものとする。更に、一般に各無線リンクは異なる無線網300に属する。この例では、経路202-1、202-2はセルラーネットワーク300-1であり、無線網300-2は無線LANである。
- [0076] 図1の系において送信ノード100は、データ生成ノード10より受信したトラフィックを、状態情報に基づき各経路に分配し、受信ノード101は各経路を経由した送信ノード100からのトラフィックを再統合して宛先ノード11に向けて送信する。
- [0077] ここで、送信ノード100の内部構成を図2に示す。
- [0078] データ発生ノード10が宛先ノード11に向けて送信したトラフィックは通信インターフ

エース310-1から入力され、キューイング部312、スケジューリング部313を経てInverse Multiplexingリンクの送信側通信インターフェースである310-2または310-3から送出される。尚、複数の経路が最も送信ノード寄りの物理リンクを共有する場合もあるので、Inverse Multiplexingリンクを構成する経路は必ずしも通信インターフェースと1対1対応するものではない。

- [0079] スケジューリング部313は、キューイング部312から入力データを取り出し、特定の経路に送出する。取り出したデータの転送に用いる経路の選択は、経路状態監視部314が管理する経路状態を参照して行われる。経路状態監視部314は受信ノード101から通信インターフェース310-2または310-3を介して断続的に各経路の状態情報および更新が有効となる送信パケットを識別する情報(以下、レポートと称する)を受信し、それらに基づきメモリ部315に格納された経路状態情報を更新する。
- [0080] ここで経路状態情報とは、通信性能の指標となる情報一般を指す。本実施の形態では、そのうち経路の速度とパケット遅延を用いる。また、経路状態情報の有効時とは、送信ノード側における経路状態情報の更新時を意味するものでなく、経路状態情報で示される経路状態となった時間、その経路状態において伝送されたパケットで特定される時刻等である。従って、経路状態情報の有効時以降の送信履歴とは、経路状態情報の有効時以降に送信されたパケットの送信履歴等をいう。尚、この時刻は、その測定の原因になったパケット情報(パケットを識別する識別子)や、受信ノード側から送信される受信時等から得られるが、多少のずれはかまわない。また、経路状態情報を得る為、受信ノードが速度や遅延を測定する方法は各種提案されているが、本実施の形態で想定している方法を以下に述べる。
- [0081] 送信ノード100は、受信ノード101へのパケットの各々に識別子と送信時刻を挿入して転送するものとする。受信ノードはパケット遅延を、送信ノードが挿入した送信時刻と自身が受信した時刻を比較することで測定する。また、送信ノードは定期的に測定用のパケット列を送信し、受信ノードはその到着時間のばらつきから速度を推定できる。推定の方法の詳細は例えば文献「Dovrolis, Ramanathan, and Moore, "What DoPacket Dispersion Techniques Measure?," IEEE INFOCOM 2001」で紹介されている。前記Dovrolisらの文献においては、送信側ノードが2つのパケットを同時に送信

し、送信側でこの2つのパケットの到着時刻差からリンク速度を推定する。パケットの到着間隔を広げるのは伝送遅延であり、伝送遅延はリンク速度と関係があることから、到着間隔より速度を推定可能である。

[0082] 受信ノード101は、定期的にこれらの測定値を経路状態情報として送信ノード100に送信する。また、そのときまでに受信した最新のパケットの識別子を、送信する状態情報が有効となるパケットの識別情報として同時に送信する。これらの情報が、上述したレポートとして送信ノードで受信される。尚、以上の方式は一例であり、本発明の実施可能性は経路状態情報及びこれが有効となるパケットの決定及び伝達の方法には依存しない。

[0083] スケジューリング部313は、次に転送すべきパケットにつき、送信経路ごとに現在の経路情報およびその情報が有効となるパケットの送信時以降の送信履歴を参照し、受信側ノード101での到着遅延を予測する。送信履歴はメモリ部315に記憶されている。スケジューリング部313は、予測した到着遅延が最小となる経路を次に転送すべきパケットの送信経路として選択し、選択した経路へのパケット転送後、その転送時刻をメモリ部315上の送信履歴に加える。

[0084] スケジューリング部313で動作する経路ごとの到着遅延推定方法の一例を図3に示す。図3中400-1, 400-2, 400-3はデータパケットであり、その送信側ノード100での送信履歴および予測と受信側ノード101での受信履歴および予測がそれぞれ時間軸上で示されている。例えばデータパケット400-1は送信側ノードで時刻T1に送信が開始され、時刻T2に送信が完了している。また同じパケット400-1は受信側ノードで時刻T3より受信が開始され、時刻T4に受信が完了している。ここでT1とT3との差I1が伝送遅延である。また、T4とT2との差I2が、伝送遅延I1に送信インターフェースと転送経路の速度差とにより生じるパケットの分散を加えた総遅延となる。

[0085] ここで、時間軸上TPの現在時刻において、パケット400-3を送信しようとしているものとする。そして、この経路につき、T5とTPの間でレポート結果通知の受信により、経路状態情報が更新され、この経路状態情報が有効となるパケットは400-1からとする。そこで、経路状態情報が有効となるパケット(400-1, 400-2)の送信履歴に基づいて、パケット400-1、パケット400-2を考慮したパケット400-3の受信完了時刻の推定を行う。

- [0086] すると、パケット400-1より後に送信されたパケット400-2の受信側ノード101での受信開始時刻及び完了時刻は現在受信している経路状態情報に含まれる速度及び伝送遅延から推定される。推定された受信開始時刻は図3中T5、受信完了時刻はT7である。ここで、経路状態情報が示す伝送遅延はI1に等しいとすると、TPに送信開始したパケット400-3は時刻T6に受信開始されるはずであるが、そのときまだ受信側ノードではパケット400-2の受信が完了していないと推定されるのでパケット400-3の推定受信開始時刻はパケット400-2の受信が完了すると推定されるT7となり、パケット400-3の推定受信完了時刻は経路状態情報に含まれる経路速度から推定されるパケット分散を加えたT8となる。同様にパケット400-3の受信完了時刻の推定を各経路につき行い、それが最も早い時刻となる経路にパケット400-3は送出される。
- [0087] なお、図3におけるTPの時点での受信側の到着時刻推定に用いている経路状態情報は、T5とTPの間でレポート結果通知の受信により更新されたものである。すると、パケット400-2を送信した際の到着時刻推定はTPにおけるより古い経路状態情報に基づいて行われたことになる。この古い状態情報を情報A、T5とTPとの間で更新された新しい情報を情報Bとすると、リンク状態の変動により情報Aと情報Bに含まれる遅延や経路速度が異なれば、Aに基づく到着時刻予測は、図3に示される情報Bに基づく到着時刻予測と異なっていたはずである。したがって、図3に示したパケット400-1および400-2の到着時刻予測は情報Bを得た結果の修正を反映している。ひとたび経路状態情報の更新が行われると、その更新が有効となるパケット以前の送信履歴は参照不要となるのでこれを破棄する。
- [0088] 更に、本発明を適用した場合のパケット到着時刻推定及び受信完了時刻と、従来のパケット到着時刻推定及び受信完了時刻との差を、図7を用いて具体的に説明する。
- [0089] 図7中500-1, 500-2, 500-3は送出されるデータパケットであり、その送信側ノードでのパケットの送信履歴(実線)と受信側ノードでの実際のパケットの受信履歴(実線)がそれぞれ時間軸上で示されている。また、パケットの到着及び受信完了時刻の予測(点線)もそれぞれ時間軸上で示されている。また、図7上部に記した曲線は、伝送経路の速度変化を示すものである。図7では、時間が経過するとともに伝送速度が遅

くなっている旨を示している。

- [0090] まず、実際のパケットの送受信であるが、送信側ノード側から時刻T1にデータパケット500-1の送信が開始され、時刻T2に送信が完了している。そして、受信側ノードで、パケット500-1は、時刻T3より受信が開始され、時刻T5に受信が完了している。
- [0091] その後、送信側ノード側から時刻T4にデータパケット500-2の送信が開始され、時刻T8に送信が完了している。そして、受信側ノード側では、通信速度の低下により、データパケット500-2は、時刻T7より受信が開始され、時刻T13に受信が完了している。
- [0092] 更に、送信側ノード側から時刻T9にデータパケット500-3の送信が開始され、時刻T10に送信が完了している。そして、受信側ノード側では、データパケット500-3が、時刻T14より受信が開始され、時刻T16に受信が完了している。
- [0093] 次に、上述のような実際のパケットの送受信において、本発明を適用した場合のパケットの到着時刻及び受信完了時刻の予測について説明する。
- [0094] 上述の如く、データパケット500-1は、時刻T1に、データパケット500-1の送信時刻及びパケット識別子の情報と共に送信側ノードで送信が開始され、時刻T2に送信が完了している。このとき、送信側ノードでは、送信履歴としてデータパケット500-1の送信時刻及びパケット識別子を記憶している。
- [0095] 続いて、送信側ノードより、データパケット500-2が、データパケット500-2の送信時刻及びパケット識別子の情報と共に時刻T4に送信が開始され、時刻T8に送信が完了している。このとき、送信側ノードでは、上述と同様に、送信履歴としてデータパケット500-2の送信時刻及びパケット識別子を記憶している。
- [0096] 受信ノード側では、データパケット500-1が、時刻T3より受信が開始され、時刻T5に受信が完了している。このとき、受信ノード側は、データパケット500-1の識別子、受信完了時刻及び通信速度等の情報をレポートとして、送信ノードに送信する。
- [0097] 送信ノード側では、時刻TXに受信ノードからレポートを受信したとする。そして、レポートに含まれるデータパケット500-1の識別子により、レポートの経路状態情報の有効時は、データパケット500-1の送信時刻T1と判断する。
- [0098] そこで、送信ノードは、時刻T1以降の送信履歴に基づいて、データパケット500-3の

到着時刻及び受信完了時刻の予測を行う。時刻T1以降の送信履歴によると、対象となるデータパケットはデータパケット500-1、データパケット500-2である。データパケット500-1の受信完了時刻は、レポートにより、時刻T5とわかる。データパケット500-2の到着時刻及び受信完了時刻の予測には、レポートのデータパケット500-1の通信速度や、受信完了時刻が用いられ、これらの情報により、伝送遅延やパケットの総遅延の時間がわかる。尚、伝送遅延はT1とT3との差I1である。また、パケットの総遅延は、伝送遅延I1に送信インターフェースと転送経路の速度差とにより生じるパケットの分散を加えた時間であり、T5とT2との差I2である。データパケット500-2の到着時刻は、伝送遅延I1により求められ、データパケット500-2の送信時刻T4に伝送遅延I1を加えた時刻T6と予測される。また、データパケット500-2の受信完了時刻は、レポートの通信速度によりパケット遅延を求めることができるので、データパケット500-2の受信完了時刻は時刻T12と予測することができる。従って、この経路において、データパケット500-3の受信ノードの到着時刻は、時刻T12以降と予測することができる。また、この時刻T12から受信が開始された場合の受信完了時刻は、上述したパケット分散の予測により、時刻T15と予測することができる。このような予測の結果によれば、予測したデータパケット500-3の到着時刻T12と、実際のデータパケット500-3の到着時刻T14との差は、時間ID1である。

[0099] 一方、従来技術によるパケットの到着時刻及び受信完了時刻の予測では、受信ノードより得られたレポートの到着時刻において、レポートで示される経路状態を有効としており、データパケット500-3の予測にあたっては、レポートで示される経路状態をそのまま適用している。すなわち、データパケット500-3の到着時刻の予測にあたって、データパケット500-3の送信時刻T9に伝送遅延I1を加えた時刻T11と予測している。このような予測の結果によれば、予測したデータパケット500-3の到着時刻T11と、実際のデータパケット500-3の到着時刻T14との差は、時間ID2である。

[0100] 従って、実際の到着時間との誤差時間ID1と誤差時間ID2とでは、本発明による予測による誤差時間ID1の方が、誤差時間ID2よりも誤差が少ないことは、図面からも明らかである。

[0101] 次に、以上説明したような到着時刻推定を含む、スケジューラの経路選択の手順を

図4に示す。

- [0102] まず、キューイング部312により、パケットが受信される(Step 100)。
- [0103] 次に、いずれかの経路で、その経路から最後のパケットを送信した後に経路状態情報が更新されたかを判断する(Step 101)。経路状態情報が更新された場合には、更新された全ての経路で、経路状態情報が有効となる以前の送信履歴を削除する(Step 102)。
- [0104] 続いて、各経路において、経路状態情報と送信履歴とに基づいて、パケットの到着時刻を予測(推定)する(Step 103)。そして、予測(推定)到着時刻が最も早い経路にパケットを送信する(Step 104)。
- [0105] 最後に、パケット送信に用いた経路の送信履歴を更新する(Step 105)。
- [0106] 以上の如く、経路状態情報更新の際にはそれ以前に送信済みのパケットの到着時刻予測が修正され、それ以降のパケット送信の際の判断に反映されるので、結果的に過去の送信実績の補償が可能になる。この補償の効果は各経路の往復遅延が大きく、経路の状態変動の周期に対して無視できない場合に顕著になる。以下にその理由を述べる。
- [0107] 経路の状態変動が往復遅延程度の時間で起こる場合、ある状態情報を送信側ノードが取得したところには既に当該経路の状態は変わっているかもしれないのでその情報は信頼するに足らない。したがってパケットを送信する時点で経路選択およびタイミング設定を最適に行うことは不可能であり、一般には非最適な経路およびタイミングでパケットが送信されることになる。状態情報更新の際に到着時刻予測を修正することは、既に行われた非最適な送信のインパクトを、状態情報更新間隔分の時間が経ってから推定することに等しい。例えば、以前に高すぎるレートで送信していた場合、状態情報の更新により送信済みパケットの到着予測時刻は延長されてその経路の送信コストは引き上げられる。
- [0108] 以上のような、状態情報更新による過去の送信パケットの到着時刻予測の修正は経路選択の最適化の効果があるが、経路選択のみならず送信タイミング制御に到着時刻予測の修正をフィードバックすると各経路の輻輳制御も長期的に最適化される。
- [0109] 次に、実施するための他の形態について説明する。

- [0110] 以下の形態では簡単なタイミング制御を実装した場合の動作を説明する。
- [0111] 次に示す他の形態では、上述した形態と同様に送出パケットの受信完了時刻を経路ごとに推定し、最も評価値の高い経路を選択するが、新たに経路ごとに許容推定遅延を定義し、推定遅延がその値を超えないよう送信側ノード100が送信タイミングを制御する簡単なタイミング制御を導入することもできる。図5を用いて本形態の動作を説明する。
- [0112] 図5中、許容推定遅延をTMとしている。この意味は、TPの時点でパケットを送出するにはそのパケットはTM+TPまでに受信完了すると推定されなければならないということである。ところが上述した形態と同様な手段でパケット400-3の受信完了時刻を推定するとT8となり、これはTM+TPよりも未来である。したがって推定受信完了時刻がTM+TPとなるまでの間、送信側ノード100はこの経路からパケット400-3を送出できない。この場合送信側ノード100はいずれかの経路の推定受信完了時刻がTM+TP以下となるまでパケット400-3を保留し、最も早く保留が解ける経路よりこのパケットを送信する。以上の形態でのスケジューリング部313の動作フローを図6に示す。
- [0113] まず、キューイング部312により、パケットが受信される(Step 200)。
- [0114] 次に、いずれかの経路で、その経路から最後のパケットを送信した後に経路状態情報が更新されたかを判断する(Step 201)。経路状態情報が更新された場合には、更新された全ての経路で、経路状態情報が有効となる以前の送信履歴を削除する(Step 202)。
- [0115] 続いて、各経路において、経路状態情報と送信履歴とに基づいて、パケットの到着時刻を予測(推定)する(Step 203)。そして、予測(推定)された到着時刻を用いて、全ての経路について、 $(\text{予測(推定)到着時刻}) > (\text{現在時刻} + \text{許容推定遅延})$ であるかを判断し(Step 204)、いずれかの経路で $(\text{予測(推定)到着時刻}) \leq (\text{現在時刻} + \text{許容推定遅延})$ である場合には、それらの経路のうち予測(推定)到着時刻が最も早い経路にパケットを送信する(Step 205)。
- [0116] 一方、全ての経路で、 $(\text{予測(推定)到着時刻}) > (\text{現在時刻} + \text{許容推定遅延})$ である場合には、いずれかの経路で現在時刻が $(\text{予測到着時刻} - \text{許容推定遅延})$ となるまで待機し、いずれかの経路で条件を満たした場合にはStep 205に進む(Step

206)。

- [0117] 最後に、パケット送信に用いた経路の送信履歴を更新する(Step 207)。
- [0118] 尚、許容遅延TPの値は経路ごとに独立に設定してよい。例えば各経路の遅延や経由するサーバのバッファ量等が大きく異なる場合、特に高負荷下ではTMの設定値を各経路で異なる設定とすることで各経路の帯域の有効活用が図れると考えられる。
- [0119] また、経路選択の判断は推定受信完了時刻の他に、例えばパケット欠落率や回線使用料金などが監視可能であればそれらを優先して評価してもよい。また判断の方法は送られるデータの属性により異なってもよい。例えば音声データであれば遅延を、緊急ではないファイル転送データであれば回線使用料金を重視した選択を行うなどである。本発明の特徴は、いずれの場合においても、送信ノードが経路状態情報を更新する際に同時にその更新が有効となる送信パケットまたは時刻を取得し、有効パケットまたは有効時刻以降の送信履歴より送信コストへのインパクトを推定し、コスト最小の経路に次のパケットを送信することである。その結果、遅延が大きく経路の状態変動の時定数に比べ無視できないほど大きい場合にも、過去の非最適な送信により既に与えてしまったコスト基準へのインパクトをその後の送信タイミングの調整に反映させることで補償することができ、経路の利用効率を向上させる効果がある。
- [0120] 次に、上述した本発明の経路選択方法を、図9に示すようなIPネットワークに適用した場合について説明する。
- [0121] 図9は、本実施の形態で、通信インターフェースが個別のIPアドレスを持つ場合の構成例を示したものである。
- [0122] 図9では、データ生成ノード10-2から宛先ノード11-2までの経路上に、複数の経路を持つ送信ノード100-2と受信ノード101-2がある。送信ノード100-2と受信ノード101-2の間には3つの経路がある。図9の構成例では、送信ノード100-2は送信手段として通信インターフェースであるS-IF#1 1310-1、S-IF#2 1310-2、S-IF#3 1310-3、S-IF#4 1310-4を装備している。通信インターフェースS-IF#1 1310-1〜S-IF#3 1310-3は、それぞれ異なる無線網1300-1〜1300-3に属しており、無線リンク202-4〜202-6を介してセルラーキャリア網内に位置するキャリア網ゲートウェイ1400-1〜1400-3と接続している。また、通信インターフェースS-IF#4 1310-4は、有線または無

線リンク202-7を介してデータ生成ノード10-2に搭載された通信インターフェースであるD-IF 1200と接続している。また、受信ノード101-2は受信手段として通信インターフェースであるR-IF 1500-1を装備している。受信ノード101-2は、通信インターフェースR-IF 1500-1と有線網102-2を介して、各キャリア網ゲートウェイ1400-1〜1400-3と接続している。

[0123] 図9の系においては、通信インターフェースS-IF#1 1310-1〜S-IF#3 1310-3はそれぞれ、Point to Point Protocol(PPP)等の手段を用いることにより個別のIPアドレスとして「100.1.2.3」、「110.1.2.3」、「120.1.2.3」が割り当てられている。また、通信インターフェースR-IF 1500-1には、固定的に設定もしくはDHCPなどの手段を用いることによりIPアドレスとして「200.7.8.9」が割り当てられている。さらに、通信インターフェースD-IF 1200には、固定的に設定もしくはDHCPなどの手段を用いることによりIPアドレスとして「192.168.2.50」が割り当てられている。

[0124] ここで、図10に、図9の系における送信ノード100-2の内部構成の一例を示す。送信ノード100-2ではIP通信を行うために、パケットのキューイング部312-2と、スケジューリング部313-2と、経路状態監視部314-2と、メモリ部315-2と、IPパケット生成部1316と、IPパケットキューイング部1317と、IPルーティング処理部1318とから構成される。

[0125] スケジューリング部313-2は、キューイング部312-2から入力データ(宛先アドレス、送信データ)を取り出し、特定の通信インターフェースを選択する。取り出したデータの転送に用いる通信インターフェース(経路)の選択は、経路状態監視部314-2が管理する経路状態を参照して行われる。スケジューリング部313-2及び経路状態監視部314-2の経路選択方法は、上述したスケジューリング部313及び経路状態監視部314の同様な動作により、経路を選択して決定する。また、経路状態の情報は、上述したメモリ部315と同様にメモリ部315-2に格納される。尚、以下の説明では、スケジューリング部313-2及び経路状態監視部314-2が、上述した動作と同様な動作により、通信インターフェース(経路)の選択が行われたものとして説明する。

[0126] IPパケット生成部1316は、スケジューリング部313-2から受け取ったデータにIPヘッダを付与することでIPパケットを生成するものである。また、IPパケットキューイング部

1317は、IPパケット生成部1316が生成したIPパケットを蓄積するバッファである。また、IPルーティング処理部1318は、IPパケットキューイング部1317に蓄積されたIPパケットを取り出し、IPパケットの次の転送先を判別すると共に、通信インターフェースS-IF#1 1310-1〜S-IF#4 1310-4のうち適切なものを使用してIPパケットの送出を行うものである。

[0127] 図11は、IPルーティング処理部1318の構成を表したものである。IPルーティング処理部1318には、渡されたIPパケットの転送先を判別するために使用される経路制御テーブル1321(図12に示す)が備えられている。また、搭載されている各通信インターフェースに割り当てられているIPアドレスが記録されているIFアドレス管理テーブル1322(図13に示す)が備えられている。そして、これらの経路制御テーブル1321とIFアドレス管理テーブル1322を使用して、IPルーティング処理部1318に渡されたIPパケットの転送先を判別し、対応する通信インターフェースS-IF#1 1310-1〜S-IF#4 1310-4に向けて、該IPパケットを送出する、送信IF判定・送出处理部1320が備えられている。

[0128] 図14は、メモリ部315-2に保存される、通信経路とそれに対応する通信インターフェースの対応を保存したテーブル(以下、経路⇔通信インターフェース対応表1330)の一例を示したものである。経路⇔通信インターフェース対応表1330の各エントリには、スケジューリング部313-2および経路状態監視部314-2が意識する各通信経路の識別子である通信経路番号と、それぞれの通信経路との接続に利用している通信インターフェース名の情報が格納されている。

[0129] 図12に示される経路制御テーブル1321には一般的に、IPパケットの送信先となる宛先ネットワークIPアドレス毎に、ネットワークマスクと、そのネットワークへIPパケットを到達させるために次の転送先を示すゲートウェイIPアドレスが記述されている。そして、そのゲートウェイIPアドレスと同一のサブネットワークに接続された通信インターフェースを示す情報が記録されている。なお、実際には他に同一サブネットに属する全ての通信機器に送信を行うためのマルチキャストアドレス等が設定される場合もあるが、これについての図示および説明を省略する。

[0130] 図13に示されるIFアドレス管理テーブル1322には、送信ノードに搭載されている通

信インターフェースとそれに割り当てられているIPアドレスの対応が記録されている。IFアドレス管理テーブル1322の内容は、各通信インターフェースに割り当てられるIPアドレスが変更される毎に更新される。

- [0131] 本実施の形態では、受信ノード101-2は受信手段として単一の通信インターフェースであるR-IF 1500-1のみを装備しているのに対して、送信ノード100-2はそれぞれ個別のIPアドレスが割り当てられた通信インターフェースであるS-IF#1 1310-1〜S-IF#4 1310-4を装備している。そのため、経路制御テーブル1321には、宛先ネットワークIPアドレスの値が同一の「200.7.8.9」に対して、それぞれ異なるゲートウェイIPアドレスと通信インターフェースが登録されたエントリ1321-a、1321-b、1321-cが存在している。また、経路制御テーブル1321には、データ生成ノード10-2への経路情報である1321-dも存在している。
- [0132] 送信IF判定・送出処理部1320は、受け取ったIPパケットのヘッダ情報と経路制御テーブル1321を用いてIPパケットの送出に使用するインターフェースを決定する、いわゆるIPルーティングと呼ばれる処理を実行する。
- [0133] 本実施の形態では、図12に示すように、「宛先ネットワークIPアドレス」が重複したエントリが複数存在し、IPルーティング処理は、送出に使用するインターフェースを決定するものである。
- [0134] 以降では、図9に示す本実施の形態において、スケジューリング部313-2で送信経路として、経路⇄通信インターフェース対応表1330に登録されている通信経路番号が「3」の経路が選択されたものとして、決定された経路に対応する通信インターフェースであるS-IF#2 202-5を用いてIPパケットを送出させる場合の例を示す。他の経路が選択された場合も同様の処理で実現することができる。
- [0135] スケジューリング部313-2は、通信経路として通信経路番号が「3」の経路を選択すると、該通信経路に対応する通信インターフェース名である「S-IF#2」を経路⇄通信インターフェース対応表1330から取得する。
- [0136] 次に、取得した通信インターフェース名「S-IF#2」をキーとして、IPルーティング処理部1318内にあるIFアドレス管理テーブル1322を探索し、S-IF#2に割り当てられているIPアドレス「110.1.2.3」を取得する。次に、スケジューリング部313-2は、送信IPパケット

を生成するための情報(以下、送信IPパケット生成データ)を作成し、IPパケット生成部1316に渡す。

- [0137] 図15に、送信IPパケット生成データ1510の構成を示す。「宛先IPアドレス」として受信ノード101-2の通信インターフェース1500-1のIPアドレス「200.7.8.9」が、「送信元IPアドレス」として通信インターフェースS-IF#2 1310-2のIPアドレスである「110.1.2.3」がそれぞれ格納される。
- [0138] IPパケット生成部1316では、受け取った送信IPパケット生成データ1510を元にして、図16に示す送出IPパケット1610を作成し、IPパケットキューイング部1317に追加する。送出IPパケット1610には、受け取った送信IPパケット生成データ1510に含まれる情報を元にして、IPヘッダの「送信元IPアドレス」フィールドには通信インターフェースであるS-IF#2 1310-2のIPアドレス「110.1.2.3」が、IPヘッダの「宛先IPアドレス」フィールドには受信ノード101-2の通信インターフェースであるR-IF 1500-1のIPアドレス「200.7.8.9」が、それぞれ格納される。
- [0139] 次に、IPルーティング処理部1318にある送信IF判定・送出処理部1320は、IPパケットキューイング部1317から送出IPパケット1610を取り出し、経路制御テーブル1321とIFアドレス管理テーブル1322とを用いて、送出IPパケットを受け渡す通信インターフェースを決定し、送出処理を実行する。
- [0140] 図17は、本実施における送信IF判定・送出処理部1320による送信IF決定の流れを表したものである。送信IF判定・送出処理部1320は、使用している経路制御テーブル1321がエントリ数 x で構成されるとき、第1の条件によって探索処理を行う際に経路制御テーブル1321の何エントリ目を処理の対象としているかを表すカウンタ値 i と、第1の条件によって送信候補として選択された経路制御テーブルのエントリを格納する配列である第1の候補リストと、第1の候補リストに格納されたエントリ数を表すカウンタ値 m と、第2の条件による選択処理を行う際に第1の候補リストの何エントリ目を処理の対象としているかを表すカウンタ値 j と、第2の条件によって送信候補として選択された送信インターフェースを格納する配列である第2の候補リストと、第2の候補リストに格納されたエントリ数を表すカウンタ値 n とを変数として用意している。まず、IPパケットキューイング部1317より送出IPパケット1610を取り出す(Step300)。そして、初期値としてカ

カウンタ値*i*、*j*にそれぞれ「1」を、カウンタ値*m*、*n*にそれぞれ「0」を設定し(Step301)、Step302に進む。

- [0141] 次に、カウンタ値*i*と*x*を比較し、第1の候補探索が完了したかどうかを判定する(Step302)。具体的には、カウンタ値*i*と*x*の値が等しくなれば第1の候補探索が完了したことになる。カウンタ値*i*と*x*の値が等しくない場合(Step302:NO)、送出IPパケット1610の宛先IPアドレスに格納されている値と、経路制御テーブル*i*番目のエントリの宛先ネットワークIPアドレスに格納されている値との比較を行う(Step303)。比較の結果が一致となる場合(Step303:YES)、第1の候補リスト*m*番目のエントリに経路制御テーブル*i*番目のエントリの内容を複写する(Step304)。そして、カウンタ値*m*の値を1つ増加させる(Step305)。さらに、カウンタ値*i*の値を1つ増加させて(Step306)、次の経路制御テーブルエントリの処理に移る。送出IPパケット1610の宛先IPアドレスに格納されている値と、経路制御テーブル*i*番目のエントリの宛先ネットワークIPアドレスに格納されている値とが一致しない場合(Step303:NO)、そのままStep306へ進む。
- [0142] Step302からStep306を繰り返すことで、経路制御テーブルの第1エントリから順に各エントリについて処理が行われることになる。そして、処理が最終エントリに達すると(Step302:YES)、第1の候補リストにエントリが存在するかどうかを判定するためにStep307へ進む。
- [0143] 第1の候補が存在するかどうかは、具体的にはカウンタ値*m*の値によって判定される。カウンタ値*m*の値が「0」である場合(Step307:YES)、送出IPパケット1610を送出するための通信インターフェースが存在しないため、処理を終了する(エンド)。カウンタ値*m*の値が「0」以外の値である場合(Step307:NO)、第1の候補が存在することになりStep308の処理に移る。次に、カウンタ値*m*の値が「1」であるかどうかを判断する(Step308)。カウンタ値*m*の値が「1」である場合(Step308:YES)、送出IPパケット1610を送出するための通信インターフェースが一意に決定されるため、第1の候補リスト1番目のエントリに記録されている通信インターフェース取得し(Step309)、取得した通信インターフェースを用いて送出IPパケット1610を送出し(Step322)、終了する(エンド)。カウンタ値*m*の値が「1」でない場合(Step308:NO)、送出IPパケット1610の送出に使用する通信インターフェースが一意に決定できないため、Step310へ進む。

- [0144] Step310では第2の候補探索が完了したかどうかを判定している。具体的には、カウンタ値jとカウンタ値mが等しくなれば第2の候補探索が完了したことになる。カウンタ値jとmが等しくない場合(Step: NO)、まず、第1の候補リストj番目のエントリの通信インターフェースを取得する(Step311)。次に、IFアドレス管理テーブル1322から、Step310で取得した通信インターフェースに対応する割当IPアドレスを取得する(Step312)。続いて、送出IPパケット1610の送信元IPアドレスとStep311で取得した割当IPアドレスを比較し(Step313)、送出IPパケット1610の送信元IPアドレスと割当IPアドレスが一致する場合(Step313: YES)、第2の候補リストn番目のエントリにStep311で取得した通信インターフェースを複写し(Step314)、カウンタ値nの値を1つ増加させる(Step315)。さらに、カウンタ値jの値を1つ増加させて(Step316)、第1の候補リストの次エントリの処理に移る。送出IPパケット1610の送信元IPアドレスと割当IPアドレスが一致しない場合(Step313: NO)、そのままStep316へ進む。
- [0145] Step310からStep316を繰り返すことで、第1の候補リストの第1エントリから順に各エントリについて処理が行われることになる。そして、処理が最終エントリに達すると(Step310: YES)、第2の候補リストにエントリが存在するかどうかを判定するためにStep317へ進む。
- [0146] 第2の候補が存在するかどうかは、具体的にはカウンタ値nの値によって判定される。カウンタ値nの値が「0」とは、第1の候補リストに送出IPパケット1610の送出が可能な通信インターフェースが存在するが、一意には決定されていないことを意味する。カウンタ値nの値が「1」とは、送出IPパケット1610の送出が可能な通信インターフェースが一意に決定されることを意味する。カウンタ値nの値が「2」以上の場合とは、第2の候補リストに送出IPパケット1610の送出が可能な通信インターフェースが存在するが、一意に決定されていないことを意味する。
- [0147] カウンタ値nの値が「1」である場合(Step317: YES)、第2の候補リスト1番目エントリから通信インターフェースを取得し(Step318)、取得した通信インターフェースを用いて送出IPパケット1610を送出し(Step322)、終了する(エンド)。カウンタ値nの値が「1」で無い場合(Step317: NO)、Step319へ進む。
- [0148] 次に、カウンタ値nの値が「0」である場合(Step319: YES)、第1の候補リストの任意の

エントリから送信インターフェースを取得し(Step320)、取得した送信インターフェースを用いて送出IPパケット1610を送出し(Step322)、終了する(エンド)。カウンタ値nの値が「0」で無い場合(Step319:NO)、第2の候補リストの任意のエントリから送信インターフェースを取得し(Step321)、取得した送信インターフェースを用いて送出IPパケット1610を送出し(Step322)、終了する(エンド)。

[0149] ここでは、送出IPパケット1610のIPヘッダ内の宛先IPアドレスには「200.7.8.9」が、送信元IPアドレスには「110.1.2.3」がそれぞれ格納されている。したがって、第1の候補としては、図21に示す経路制御テーブル1321のエントリである1321-a、1321-b、1321-cが該当し、Step307の処理を実行する段階では、第1の候補リスト1番目のエントリには経路制御テーブル1321のエントリ1321-aの内容が、第1の候補リスト2番目のエントリには経路制御テーブル1321のエントリ1321-bの内容が、第1の候補リスト3番目のエントリには経路制御テーブル1321のエントリ1321-cの内容がそれぞれ格納される。また、カウンタ値mには「3」が格納される。さらに、Step312の処理においては、j=1の場合は「100.1.2.3」が、j=2の場合は「110.1.2.3」が、j=3の場合は「120.1.2.3」が、それぞれ割当IPアドレスとして取得される。さらに、Step317の処理を実行する段階では、第2の候補リストには送信インターフェースとして「S-IF#2」のみが格納され、カウンタ値には「1」が格納される。すなわち、Step317の処理による判定の結果、Step318の処理が実行されることとなり、Step318では送信インターフェースとして「S-IF#2」が取得され、送信IF判定・送出処理部1320は、スケジューリング部313-2が選択した経路番号「3」の経路に対応する通信インターフェースであるS-IF#2 1310-2を用いて送出IPパケット1610の送出が行われることになる。

[0150] 結果として、送出IPパケット1610は、通信インターフェースであるS-IF#2 1310-2から送出され、キャリア網GW1400-3を介し、受信ノード101-2が装備する通信インターフェースであるR-IF 1500-1により受信されることとなる。

[0151] 以上に説明した手順を行うことにより、本実施の形態のような、送信ノード100-2と受信ノード101-2がそれぞれ1対1に対応しない複数の通信インターフェースを装備し、かつ各通信インターフェースには個別のIPアドレスが割り当てられているIPネットワーク構成の場合においても、スケジューリング部313-2で決定された経路を利用してIP

パケットを送信することが可能となる。また、送信元IPアドレスが特に格納されていない、従来技術でのIPルーティングを期待しているIPパケットに対しても、IPルーティング処理を行うことも可能である。

- [0152] また、さらに他の実施として、送信ノード100-2の内部構成の場合において、スケジューリング部313-2が、通信経路として通信経路番号が「3」の経路を選択した後、IPパケット生成部1316に渡す送信IPパケット生成データとして図18に示す形式とすることも可能である。
- [0153] 図18に、本実施における送信IPパケット生成データ1511を示す。スケジューリング部313-2は、送信IPパケット生成データ1511の「宛先IPアドレス」として受信ノード101-2の通信インターフェース1500-1のIPアドレス「200.7.8.9」を格納し、さらに、送信IPパケット生成データ1510の「送信元インターフェース」として、経路⇄通信インターフェース対応表1330より取得された、通信経路番号「3」に対応する通信インターフェース名「S-IF#2」を格納する。
- [0154] IPパケット生成部1316は、送信IPパケット生成データ1511を受け取ると、図19に示す送出IPパケット1611を作成し、IPパケットキューイング部1317に追加する。送出IPパケット1611には、受け取った送信IPパケット生成データ1511に含まれる情報を元にして、IPヘッダの「送信元IPアドレス」フィールドには通信インターフェース名である「S-IF#2」が、IPヘッダの「宛先IPアドレス」フィールドには受信ノード101-2の通信インターフェースであるR-IF 1500-1のIPアドレス「200.7.8.9」が、それぞれ格納される。
- [0155] 次に、IPルーティング処理部1318にある送信IF判定・送出処理部1320は、IPパケットキューイング部1317から送出IPパケット1611を取り出し、経路制御テーブル1321とIFアドレス管理テーブル1322とを用いて、送出IPパケットを受け渡す通信インターフェースを決定し、送出処理を実行する。
- [0156] 図20は、本実施における送信IF判定・送出処理部1320による送信IF決定の流れを表したものである。本実施においても、送信IF判定・送出処理部1320は、使用している経路制御テーブル1321がエントリ数 x で構成されるとき、第1の条件によって探索処理を行う際に経路制御テーブル1321の何エントリ目を処理の対象としているかを表すカウンタ値 i と、第1の条件によって送信候補として選択された経路制御テーブルのエ

ントリを格納する配列である第1の候補リストと、第1の候補リストに格納されたエントリ数を表すカウンタ値mと、第2の条件による選択処理を行う際に第1の候補リストの何エントリ目を処理の対象としているかを表すカウンタ値jと、第2の条件によって送信候補として選択された送信インターフェースを格納する配列である第2の候補リストと、第2の候補リストに格納されたエントリ数を表すカウンタ値nとを変数として用意している。まず、IPパケットキューイング部1317より送出IPパケット1611を取り出す(Step400)。そして、初期値としてカウンタ値i、jにそれぞれ「1」を、カウンタ値m、nにそれぞれ「0」を設定し(Step401)、Step402に進む。

[0157] 次に、カウンタ値iとxを比較し、第1の候補探索が完了したかどうかを判定する(Step402)。具体的には、カウンタ値iとxの値が等しくなれば第1の候補探索が完了したことになる。カウンタ値iとxの値が等しくない場合(Step402:NO)、送出IPパケット1611の宛先IPアドレスに格納されている値と、経路制御テーブルi番目のエントリの宛先ネットワークIPアドレスに格納されている値との比較を行う(Step403)。比較の結果が一致となる場合(Step403:YES)、第1の候補リストm番目のエントリに経路制御テーブルi番目のエントリの内容を複写する(Step404)。そして、カウンタ値mの値を1つ増加させる(Step405)。さらに、カウンタ値iの値を1つ増加させて(Step406)、次の経路制御テーブルエントリの処理に移る。送出IPパケット1611の宛先IPアドレスに格納されている値と、経路制御テーブルi番目のエントリの宛先ネットワークIPアドレスに格納されている値とが一致しない場合(Step403:NO)、そのままStep406へ進む。

[0158] Step402からStep406を繰り返すことで、経路制御テーブルの第1エントリから順に各エントリについて処理が行われることになる。そして、処理が最終エントリに達すると(Step402:YES)、第1の候補リストにエントリが存在するかどうかを判定するためにStep407へ進む。

[0159] 第1の候補が存在するかどうかは、具体的にはカウンタ値mの値によって判定される。カウンタ値mの値が「0」である場合(Step407:YES)、送出IPパケット1611を送出するための通信インターフェースが存在しないため、処理を終了する(エンド)。カウンタ値mの値が「0」以外の値である場合(Step407:NO)、第1の候補が存在することになりStep408の処理に移る。次に、カウンタ値mの値が「1」であるかどうかを判断する

(Step408)。カウンタ値mの値が「1」である場合(Step408: YES)、送出IPパケット1611を送出するための通信インターフェースが一意に決定されるため、第1の候補リスト1番目のエンTRIESに記録されている通信インターフェース取得し(Step409)、取得した通信インターフェースを用いて送出IPパケット1611を送出し(Step422)、終了する(エンド)。カウンタ値mの値が「1」でない場合(Step408: NO)、送出IPパケット1611の送出に使用する通信インターフェースが一意に決定できないため、Step410へ進む。

[0160] Step410では第2の候補探索が完了したかどうかを判定している。具体的には、カウンタ値jとカウンタ値mが等しくなれば第2の候補探索が完了したことになる。カウンタ値jとmが等しくない場合(Step: NO)、まず、第1の候補リストj番目のエンTRIESの通信インターフェースを取得する(Step411)。次に、送出IPパケット1611の送信元IPアドレスに格納されている通信インターフェースと、Step411で取得した通信インターフェースとを比較し(Step412)、一致する場合(Step412: YES)、第2の候補リストn番目のエンTRIESにStep411で取得した通信インターフェースを複写し(Step413)、カウンタ値nの値を1つ増加させる(Step414)。さらに、カウンタ値jの値を1つ増加させて(Step415)、第1の候補リストの次エンTRIESの処理に移る。送出IPパケット1611の送信元IPアドレスに格納されたインターフェースとStep411で取得した通信インターフェースとが一致しない場合(Step412: NO)、そのままStep415へ進む。

[0161] Step410からStep415を繰り返すことで、第1の候補リスト1番目のエンTRIESから順に各エンTRIESについて処理が行われることになる。そして、処理が最終エンTRIESに達すると(Step410: YES)、第2の候補リストにエンTRIESが存在するかどうかを判定するためにStep417へ進む。

[0162] 第2の候補が存在するかどうかは、具体的にはカウンタ値nの値によって判定される。カウンタ値nの値が「0」とは、第1の候補リストに送出IPパケット1611の送出が可能な通信インターフェースが存在するが、一意には決定されていないことを意味する。カウンタ値nの値が「1」とは、送出IPパケット1611の送出が可能な通信インターフェースが一意に決定されることを意味する。カウンタ値nの値が「2」以上の場合とは、第2の候補リストに送出IPパケット1611の送出が可能な通信インターフェースが存在するが、一意に決定されていないことを意味する。

- [0163] カウンタ値nの値が「1」である場合(Step416: YES)、第2の候補リスト1番目のエントリから通信インターフェースを取得し(Step417)、取得した通信インターフェースを用いて送出IPパケット1611を送出し(Step421)、終了する(エンド)。カウンタ値nの値が「1」で無い場合(Step416: NO)、Step419へ進む。
- [0164] 次に、カウンタ値nの値が「0」である場合(Step418: YES)、第1の候補リストの任意のエントリから送信インターフェースを取得し(Step419)、取得した送信インターフェースを用いて送出IPパケット1611を送出し(Step421)、終了する(エンド)。カウンタ値nの値が「0」で無い場合(Step418: NO)、第2の候補リストの任意のエントリから送信インターフェースを取得し(Step420)、取得した送信インターフェースを用いて送出IPパケット1611を送出し(Step421)、終了する(エンド)。
- [0165] ここでは、送出IPパケット1611のIPヘッダ内の宛先IPアドレスには「200.7.8.9」が、送信元IPアドレスには実際にはIPアドレスではない識別子である「S-IF#2」がそれぞれ格納されている。したがって、第1の候補としては、経路制御テーブル1321のエントリである1321-a、1321-b、1321-cが該当し、Step407の処理を実行する段階では、第1の候補リスト1番目のエントリには経路制御テーブル1321のエントリ1321-aの内容が、第1の候補リスト2番目のエントリには経路制御テーブル1321のエントリ1321-bの内容が、第1の候補リスト3番目のエントリには経路制御テーブル1321のエントリ1321-cの内容がそれぞれ格納される。また、カウンタ値mには「3」が格納される。さらに、Step416の処理を実行する段階では、第2の候補リストには送信インターフェースとして「S-IF#2」のみが格納され、カウンタ値には「1」が格納される。すなわち、Step417の処理による判定の結果、Step418の処理が実行されることとなり、Step418では送信インターフェースとして「S-IF#2」が取得され、送信IF判定・送出処理部1320は、スケジューリング部313-2が選択した経路番号「3」の経路に対応する通信インターフェースであるS-IF#2 1310-2を用いて送出IPパケット1611の送出が行われることになる。
- [0166] 結果として、送出IPパケット1611は、通信インターフェースであるS-IF#2 1310-2から送出され、キャリア網GW1400-3を介し、受信ノード101-2が装備する通信インターフェースであるR-IF 1500-1により受信されることとなる。
- [0167] 以上に説明した手順を行うことにより、本実施の形態においても、送信ノード100-2

と受信ノード101-2がそれぞれ1対1に対応しない複数の通信インターフェースを装備し、かつ各通信インターフェースには個別のIPアドレスが割り当てられているIPネットワーク構成の場合においても、スケジューリング部313-2で決定された経路を利用してIPパケットを送信することが可能となる。

[0168] また、通信インターフェースが特に指定されていない、従来技術でのIPルーティングを期待しているIPパケットに対しても、IPルーティング処理を行うことも可能である。

[0169] 尚、上述の実施の形態において、送信ノードのキューイング部、スケジューリング部及び経路状態監視部をそれぞれ別の部として構成したが、これらの全部又は一部を、制御プログラムで動作するCPU等で構成しても良い。

請求の範囲

- [1] 負荷分散方法であって、
複数の通信経路を選択可能な2ノード間において、送信側ノードにおいて入力されるパケットごとに、選択可能な各経路の経路状態情報と、前記経路状態情報が有効となる時刻又は送信済みパケットの識別情報と、前記経路状態情報が有効となる時刻以降の送信履歴又は送信済みパケットの識別情報で特定されるパケットの送信以降の送信履歴とに基づいて、経路の選択または選択優先度の更新を行うことを特徴とする負荷分散方法。
- [2] 負荷分散方法であって、
複数の通信経路を選択可能な2ノード間において、送信側ノードにおいて入力されるパケットごとに、選択可能な各経路の経路状態を監視し、その経路状態の経路状態情報と、この経路状態情報が有効となる時刻又はパケットの識別情報を記憶するステップと、
経路状態情報と、前記経路状態情報が有効となる時刻以降のパケットの送信履歴、又は前記送信済みパケットの識別情報で特定されるパケットの送信以降のパケットの送信履歴に基づいて、各経路におけるパケットの到着予想時刻を推定するステップと、
前記推定された到着予想時刻に基づいて、経路の選択、又は選択優先度の更新を行うステップと
を有することを特徴とする負荷分散方法。
- [3] 前記経路状態情報は、経路の遅延を含むことを特徴とする請求項1に記載の負荷分散方法。
- [4] 前記経路状態情報は、経路の通信速度を含むことを特徴とする請求項1に記載の負荷分散方法。
- [5] 前記経路状態情報は、経路の負荷を含むことを特徴とする請求項1に記載の負荷分散方法。
- [6] 経路の選択又は選択優先度の更新に際し、各経路の経路状態情報が更新されると、更新以前に送信されたパケットに関する送信コスト計算結果に修正を加えることを

特徴とする請求項1に記載の負荷分散方法。

- [7] 各経路の送信コスト計算結果の修正に際し、最新の経路状態情報が有効となる最初の送信済パケット以前の履歴を破棄することを特徴とする請求項6に記載の負荷分散方法。
- [8] パケットを送信する経路として、受信側ノードでの受信完了時刻の推定値が最も早い経路を選択することを特徴とする請求項1に記載の負荷分散方法。
- [9] パケットを送信する経路として、受信側ノードで特定時刻までに受信完了できるデータ量の推定値が最大の経路を選択することを特徴とする請求項1に記載の負荷分散方法。
- [10] 各経路につき、推測される現在の経路状態に応じてデータの送信を中断することを特徴とする請求項1に記載の負荷分散方法。
- [11] 前記データ送信中断の基準が、推定受信完了時刻が特定の値以上であることを特徴とする請求項10に記載の負荷分散方法。
- [12] 経路選択又は送信中断の判断を、送信データの属性ごとに異なるポリシーにより行うことを特徴とする請求項1に記載の負荷分散方法。
- [13] 受信パケットの宛先アドレスに対応する通信インターフェースを、通信インターフェースのアドレスと、その通信インターフェースを経由して到達する宛先アドレスとが関連付けられたテーブルから選択し、前記受信パケットに送信元アドレス又は通信インターフェースを指定する情報がある場合には、前記送信元アドレス又は通信インターフェースに対応する通信インターフェースを前記選択された通信インターフェースから選択し、前記受信パケットに送信元アドレス又は通信インターフェースの情報がない場合には、前記選択された通信インターフェースの中から任意の通信インターフェースを選択し、選択した通信インターフェースに前記受信パケットを送出することを特徴とする請求項1に記載の負荷分散方法。
- [14] パケットを送信する経路を複数選択可能なノードであって、
入力されるパケットごとに、選択可能な各経路の経路状態情報と、前記経路状態情報が有効となる時刻又は送信済みパケットの識別情報と、前記経路状態情報が有効となる時刻以降の送信履歴又は送信済みパケットの識別情報で特定されるパケット

の送信以降の送信履歴とに基づいて、経路の選択または選択優先度の更新を行う手段を有することを特徴とするノード。

- [15] パケットを送信する経路を複数選択可能なノードであって、
送信側ノードにおいて入力されるパケットごとに、選択可能な各経路の経路状態を監視し、その経路状態の経路状態情報と、この経路状態情報が有効となる時刻又はパケットの識別情報とを監視する監視手段と、
前記経路状態情報と、この経路状態情報が有効となる以降のパケットの送信履歴とが記憶された記憶手段と、
前記経路状態情報と、この経路状態情報が有効となる以降のパケットの送信履歴に基づいて、各経路におけるパケットの到着予想時刻を推定し、前記推定された到着予想時刻に基づいて、経路の選択、又は選択優先度の更新を行うスケジューリング手段と
を有することを特徴とするノード。
- [16] 前記経路状態情報は、経路の遅延を含むことを特徴とする請求項15に記載のノード。
- [17] 前記経路状態情報は、経路の通信速度を含むことを特徴とする請求項15に記載のノード。
- [18] 前記経路状態情報は、経路の負荷を含むことを特徴とする請求項15に記載のノード。
- [19] 前記スケジューリング手段は、経路の選択又は選択優先度の更新に際し、各経路の経路状態情報が更新されると、更新以前に送信されたパケットに関する送信コスト計算結果に修正を加えることを特徴とする請求項15に記載のノード。
- [20] 前記スケジューリング手段は、各経路の送信コスト計算結果の修正に際し、最新の経路状態情報が有効となる最初の送信済パケット以前の履歴を破棄することを特徴とする請求項19に記載のノード。
- [21] 前記スケジューリング手段は、パケットを送信する経路として、受信側ノードでの受信完了時刻の推定値が最も早い経路を選択することを特徴とする請求項15に記載のノード。

- [22] 前記スケジューリング手段は、パケットを送信する経路として、受信側ノードで特定時刻までに受信完了できるデータ量の推定値が最大の経路を選択することを特徴とする請求項15に記載のノード。
- [23] 前記スケジューリング手段は、各経路につき、推測される現在の経路状態に応じてデータの送信を中断することを特徴とする請求項15に記載のノード。
- [24] 前記データ送信中断の基準が、推定受信完了時刻が特定の値以上であることを特徴とする請求項23に記載のノード。
- [25] 前記スケジューリング手段は、経路選択又は送信中断の判断を、送信データの属性ごとに異なるポリシーにより行うことを特徴とする請求項15に記載のノード。
- [26] 通信インターフェースのアドレスと、その通信インターフェースを経由して到達する宛先アドレスとが関連付けられたテーブルと、
送信するパケットの宛先アドレスに対応する通信インターフェースを前記テーブルから選択し、前記送信するパケットに送信元アドレス又は通信インターフェースを指定する情報がある場合には、前記送信元アドレス又は通信インターフェースに対応する通信インターフェースを前記選択された通信インターフェースから選択し、選択した通信インターフェースに前記送信するパケットを送出するルーティング手段とを有することを特徴とする請求項15に記載のノード。
- [27] パケットを送信する経路を複数選択可能なノードの制御プログラムであって、
前記プログラムはノードを、
入力されるパケットごとに、選択可能な各経路の経路状態情報と、前記経路状態情報が有効となる時刻又は送信済みパケットの識別情報と、前記経路状態情報が有効となる時刻以降の送信履歴又は送信済みパケットの識別情報で特定されるパケットの送信以降の送信履歴とに基づいて、経路の選択または選択優先度の更新を行う手段として機能させることを特徴とするノードの制御プログラム。
- [28] パケットを送信する経路を複数選択可能なノードの制御プログラムであって、
前記プログラムはノードを、
送信側ノードにおいて入力されるパケットごとに、選択可能な各経路の経路状態を監視し、その経路状態の経路状態情報と、この経路状態情報が有効となる時刻又は

パケットの識別情報とを監視する監視手段と、

前記経路状態情報と、この経路状態情報が有効となる以降のパケットの送信履歴に基づいて、各経路におけるパケットの到着予想時刻を推定し、前記推定された到着予想時刻に基づいて、経路の選択、又は選択優先度の更新を行うスケジューリング手段と

して機能させることを特徴とするノードの制御プログラム。

- [29] 前記経路状態情報は、経路の遅延を含むことを特徴とする請求項28に記載のノードの制御プログラム。
- [30] 前記経路状態情報は、経路の通信速度を含むことを特徴とする請求項28に記載のノードの制御プログラム。
- [31] 前記経路状態情報は、経路の負荷を含むことを特徴とする請求項28に記載のノードの制御プログラム。
- [32] 前記制御プログラムは、前記スケジューリング手段を、経路の選択又は選択優先度の更新に際し、各経路の経路状態情報が更新されると、更新以前に送信されたパケットに関する送信コスト計算結果に修正を加えるように機能させることを特徴とする請求項28に記載のノードの制御プログラム。
- [33] 前記制御プログラムは、前記スケジューリング手段を、各経路の送信コスト計算結果の修正に際し、最新の経路状態情報が有効となる最初の送信済パケット以前の履歴を破棄するように機能させることを特徴とする請求項32に記載のノードの制御プログラム。
- [34] 前記制御プログラムは、前記スケジューリング手段を、パケットを送信する経路として、受信側ノードでの受信完了時刻の推定値が最も早い経路を選択するように機能させることを特徴とする請求項28に記載のノードの制御プログラム。
- [35] 前記制御プログラムは、前記スケジューリング手段を、パケットを送信する経路として、受信側ノードで特定時刻までに受信完了できるデータ量の推定値が最大の経路を選択するように機能させることを特徴とする請求項28に記載のノードの制御プログラム。
- [36] 前記制御プログラムは、前記スケジューリング手段を、各経路につき、推測される現

在の経路状態に応じてデータの送信を中断するように機能させることを特徴とする請求項28に記載のノードの制御プログラム。

[37] 前記データ送信中断の基準が、推定受信完了時刻が特定の値以上であることを特徴とする請求項36に記載のノードの制御プログラム。

[38] 前記制御プログラムは、前記スケジューリング手段を、経路選択又は送信中断の判断を、送信データの属性ごとに異なるポリシーにより行うように機能させることを特徴とする請求項28に記載のノードの制御プログラム。

[39] 前記制御プログラムは、送信するパケットの宛先アドレスに対応する通信インターフェースを、通信インターフェースのアドレスと、その通信インターフェースを経由して到達する宛先アドレスとが関連付けられたテーブルから選択し、前記送信するパケットに送信元アドレス又は通信インターフェースを指定する情報がある場合には、前記送信元アドレス又は通信インターフェースに対応する通信インターフェースを前記選択された通信インターフェースから選択し、選択した通信インターフェースに前記送信するパケットを送出するルーティング手段として機能させることを特徴とする請求項28に記載のノードの制御プログラム。

[40] 送信パケットの到着時刻又は受信完了時刻を推定する送信パケットの時刻推定方法であって、

送信側ノード側から送信される送信パケットにパケットを識別するパケット識別情報を付加して送信するステップと、

送信側ノード側にて、送信したパケットの送信履歴をパケット識別情報と共に記憶するステップと、

受信ノード側にて、経路状態の情報を、この経路状態時に受信した最後のパケットのパケット識別情報を含めて送信側ノードに送信するステップと、

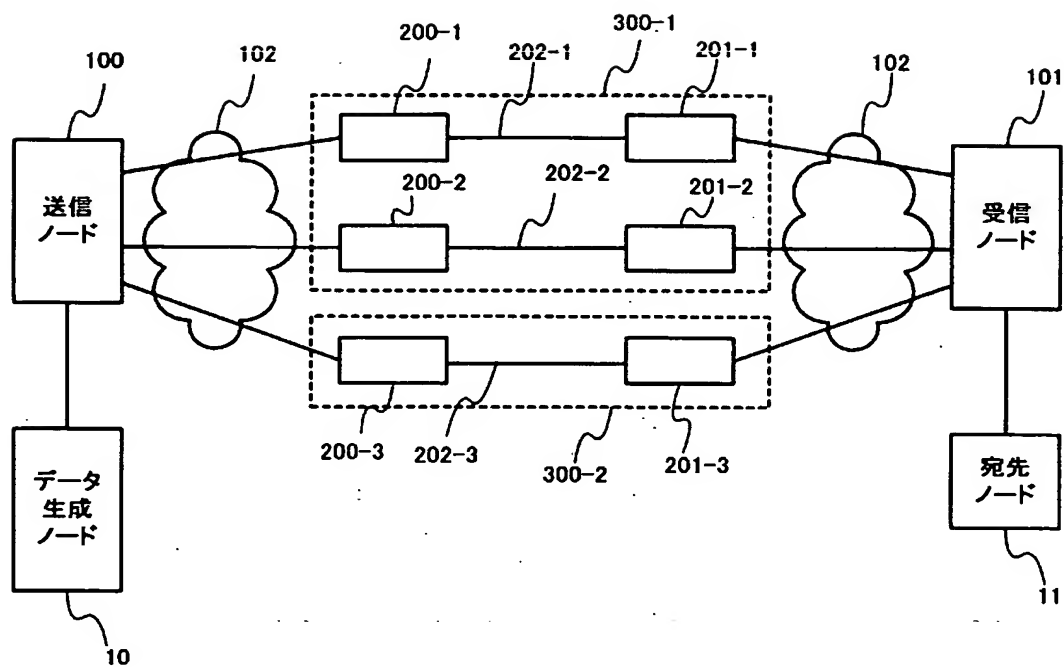
送信側ノード側にて、前記経路状態と、前記経路状態の情報に含まれるパケット識別情報で特定されるパケット以降に送信されたパケットの送信履歴とに基づいて、送信しようとするパケットの到着時刻又は受信完了時刻を推定するステップとを有することを特徴とする送信パケットの時刻推定方法。

[41] ノードであって、

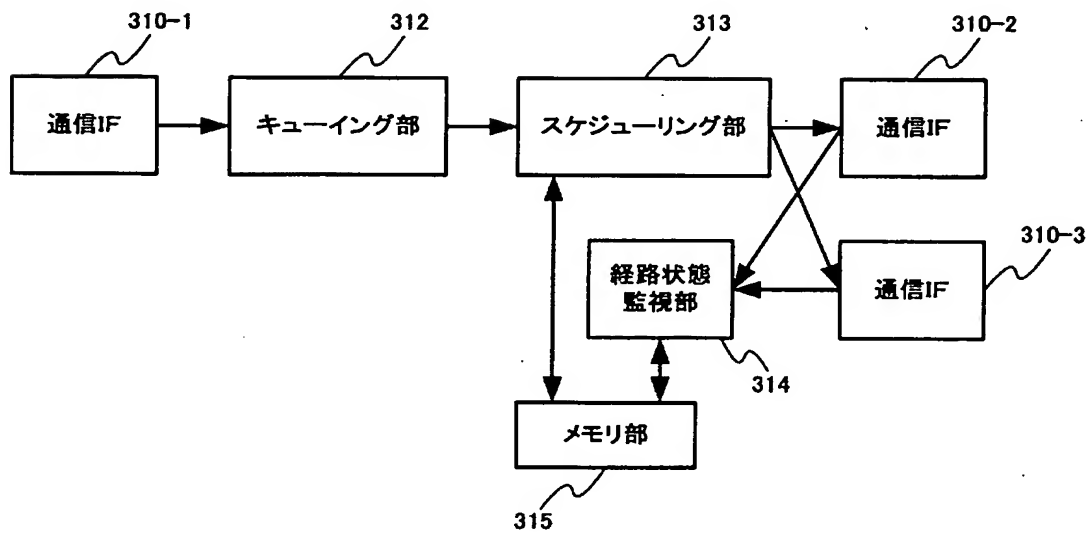
送信パケットにパケットを識別するパケット識別情報を付加して送信する手段と、
送信したパケットの送信履歴をパケット識別情報と共に記録する手段と、
受信側から送信されてくる経路状態の情報を受信し、この経路状態と、この経路状態が有効となるパケット以降に送信されたパケットの送信履歴とに基づいて、送信しようとするパケットの到着時刻又は受信完了時刻を推定する手段とを有することを特徴とするノード。

- [42] パケットを送信するノードの制御プログラムであって、
前記制御プログラムはノードを、
送信パケットにパケットを識別するパケット識別情報を付加して送信する手段と、
送信したパケットの送信履歴をパケット識別情報と共に記録する手段と、
受信側から送信されてくる経路状態の情報を受信し、この経路状態と、この経路状態が有効となるパケット以降に送信されたパケットの送信履歴とに基づいて、送信しようとするパケットの到着時刻又は受信完了時刻を推定する手段として機能させることを特徴とするノードの制御プログラム。

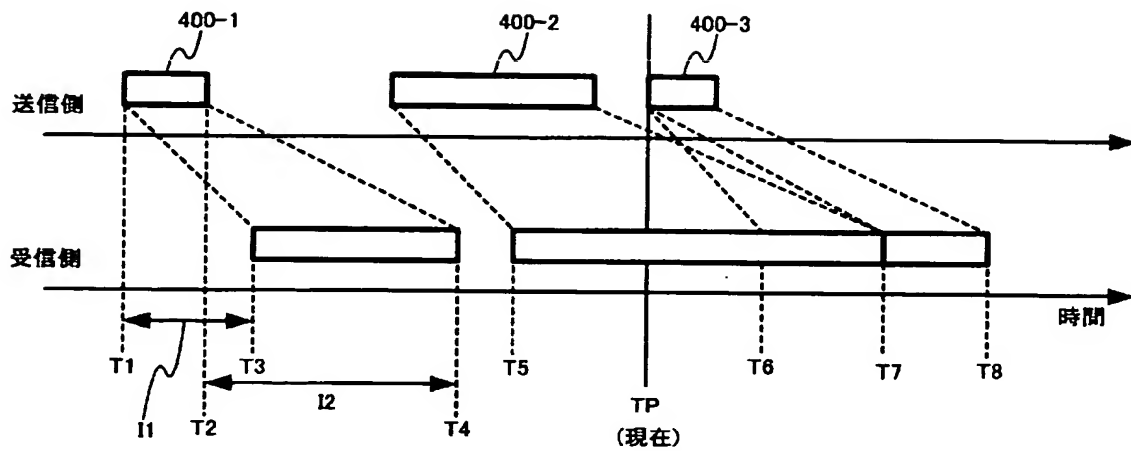
[図1]



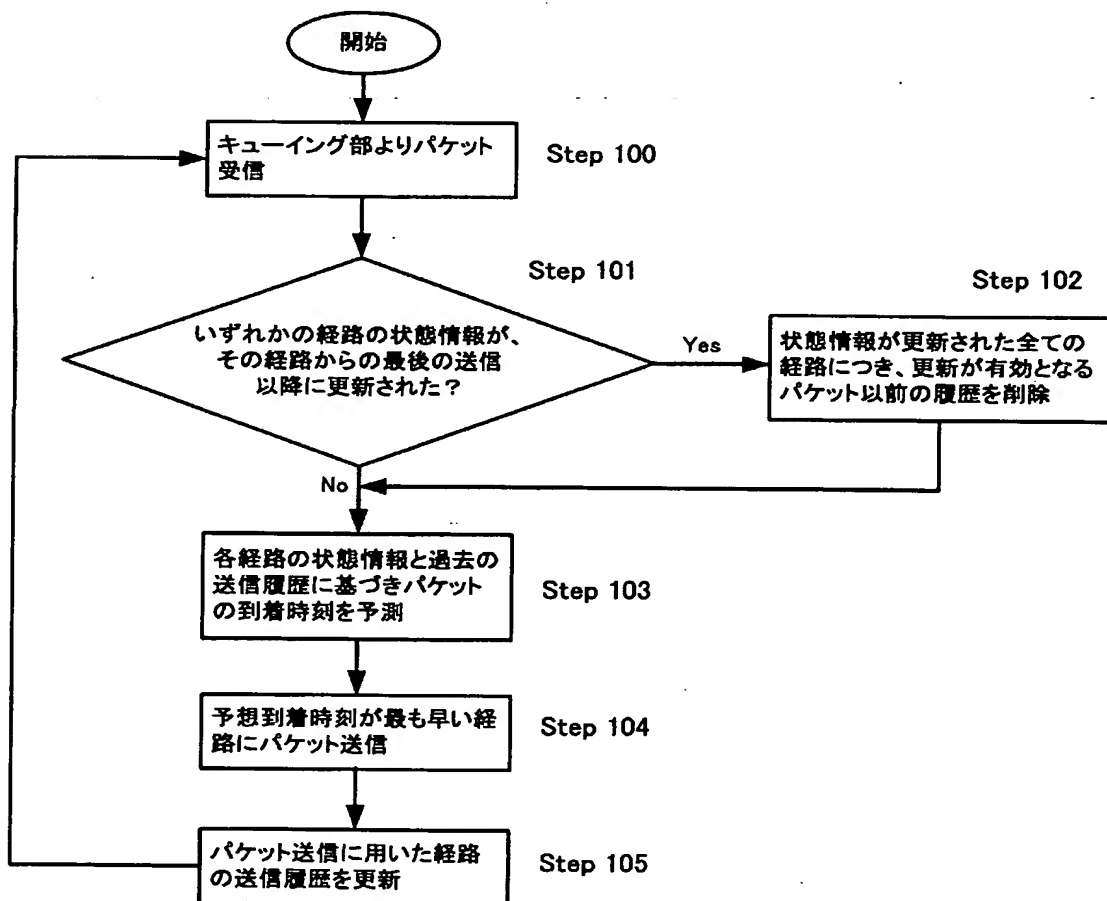
[図2]



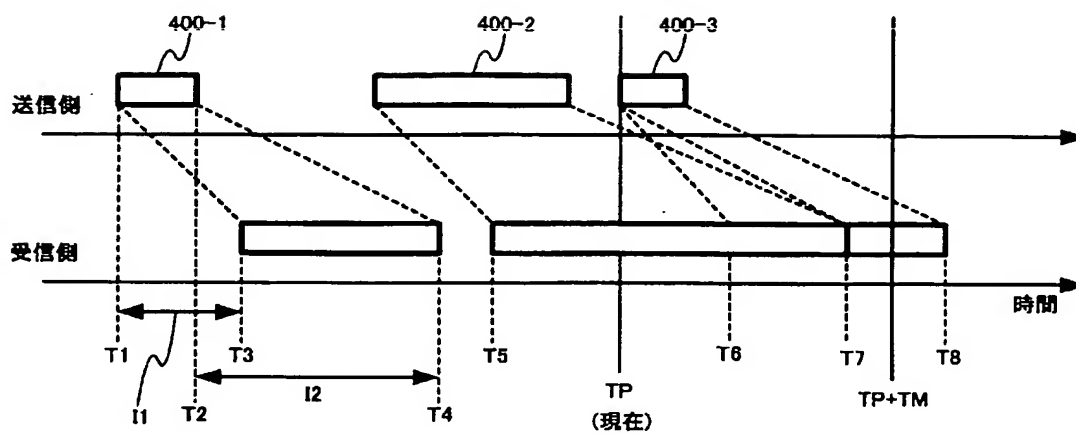
[図3]



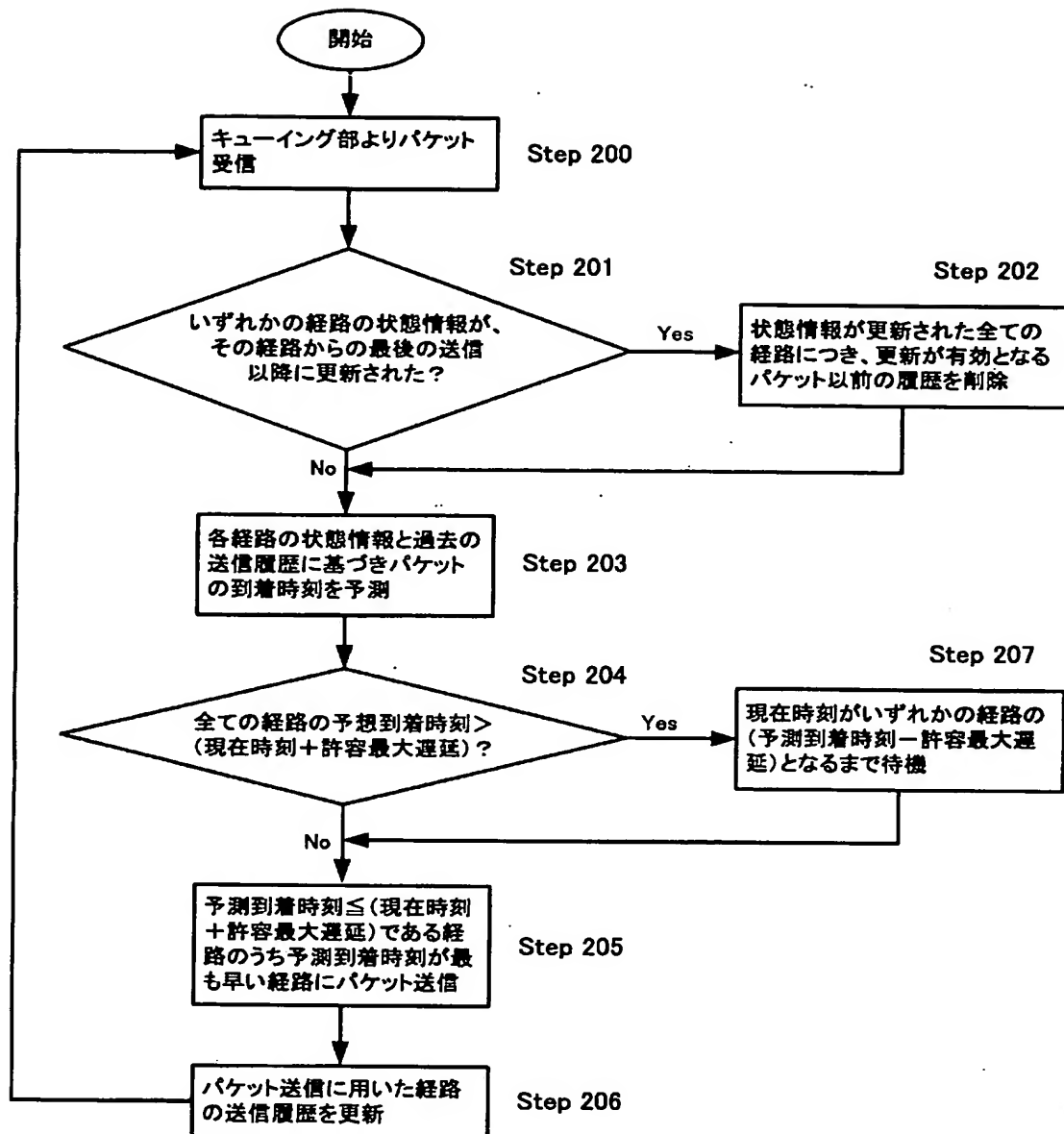
[図4]



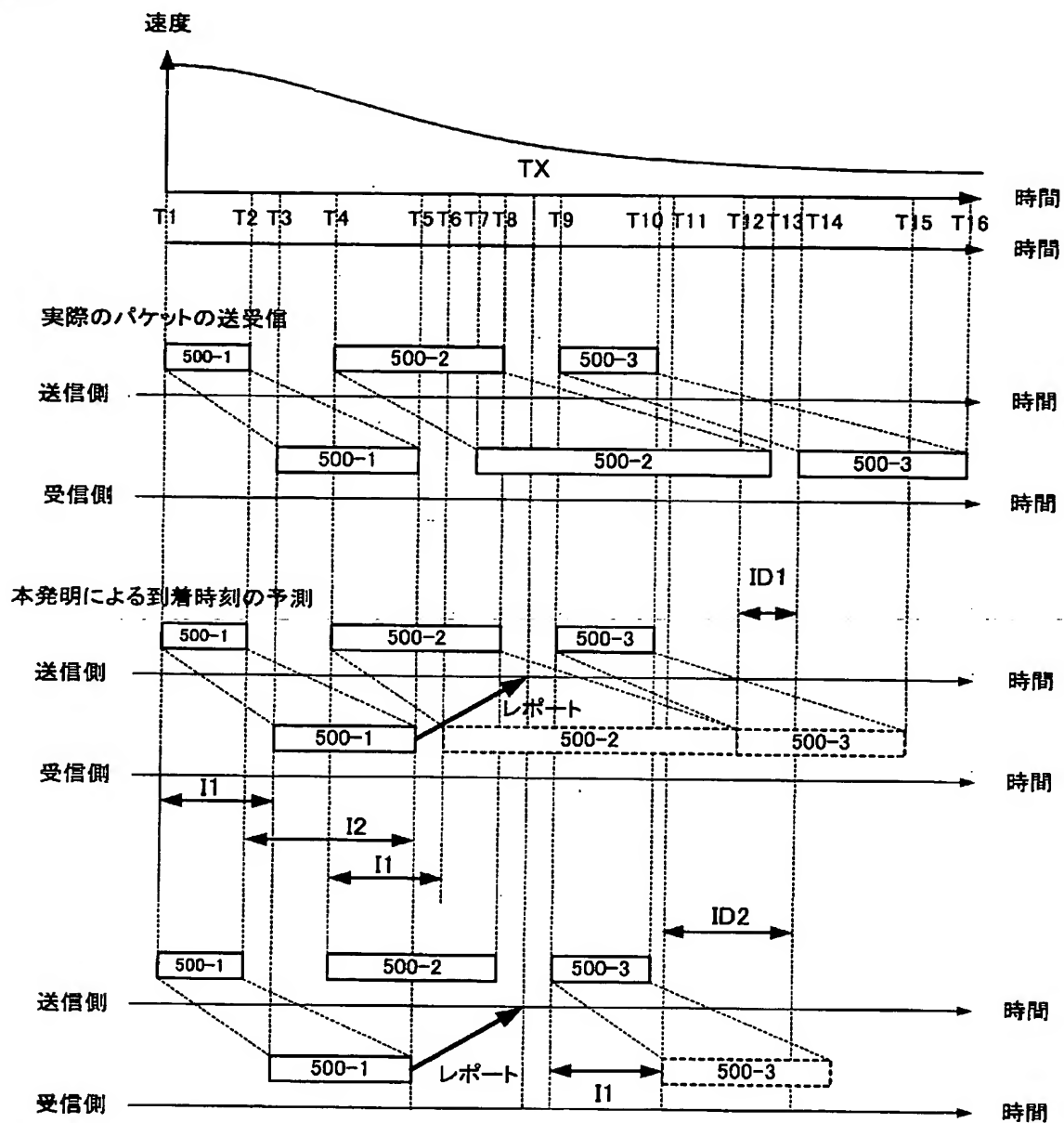
[図5]



[図6]

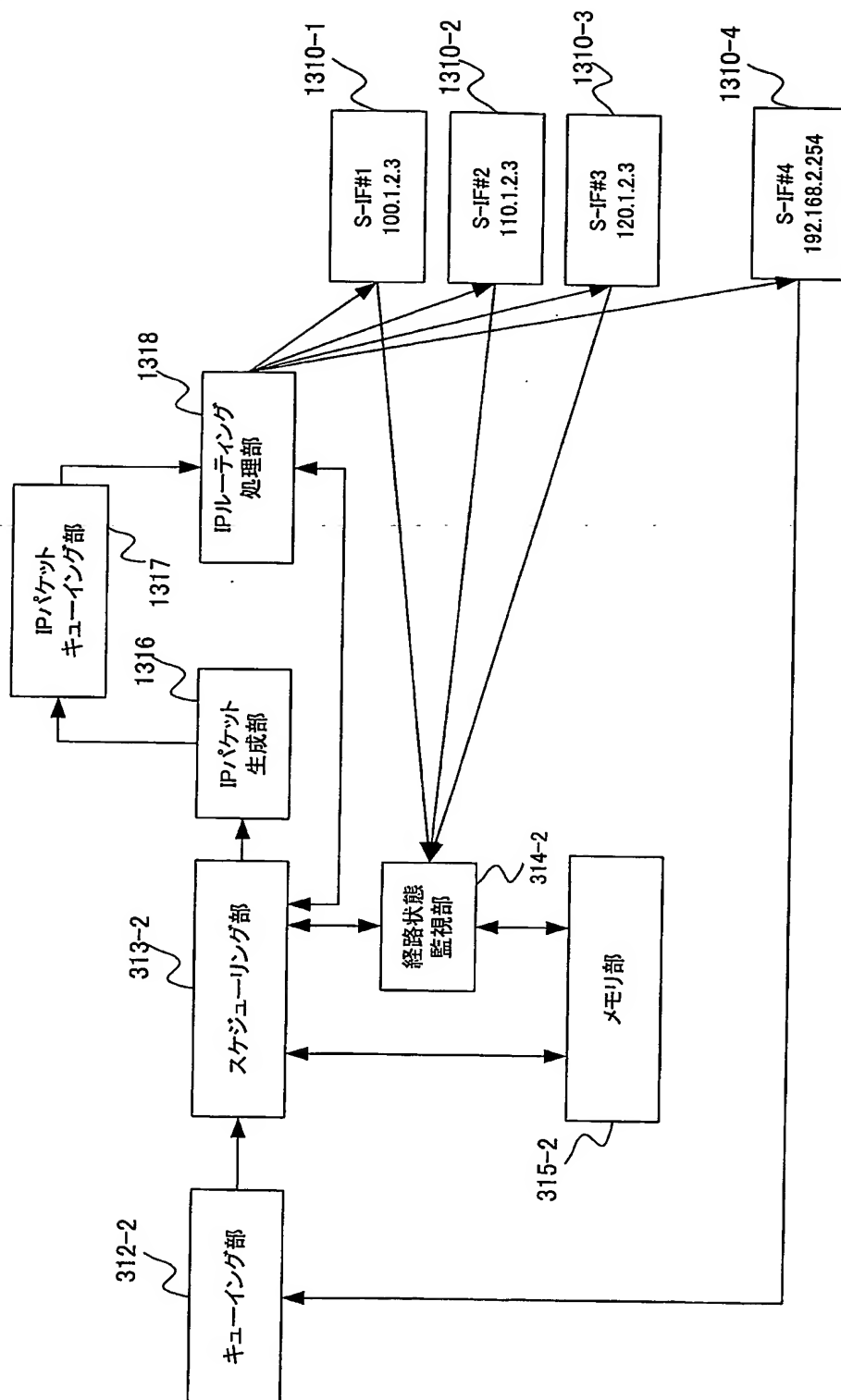


[図7]

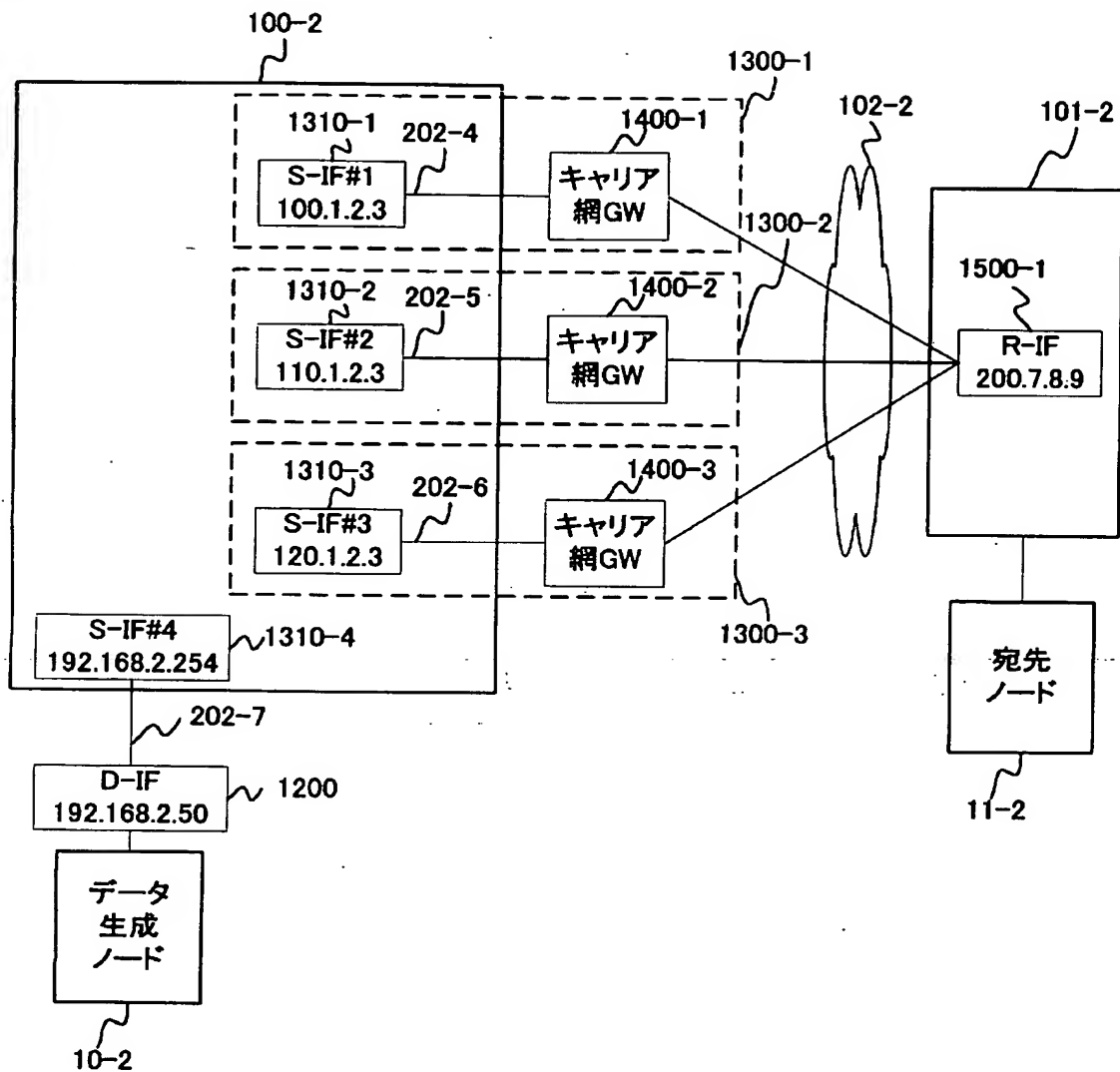


従来技術による到着時刻の予測

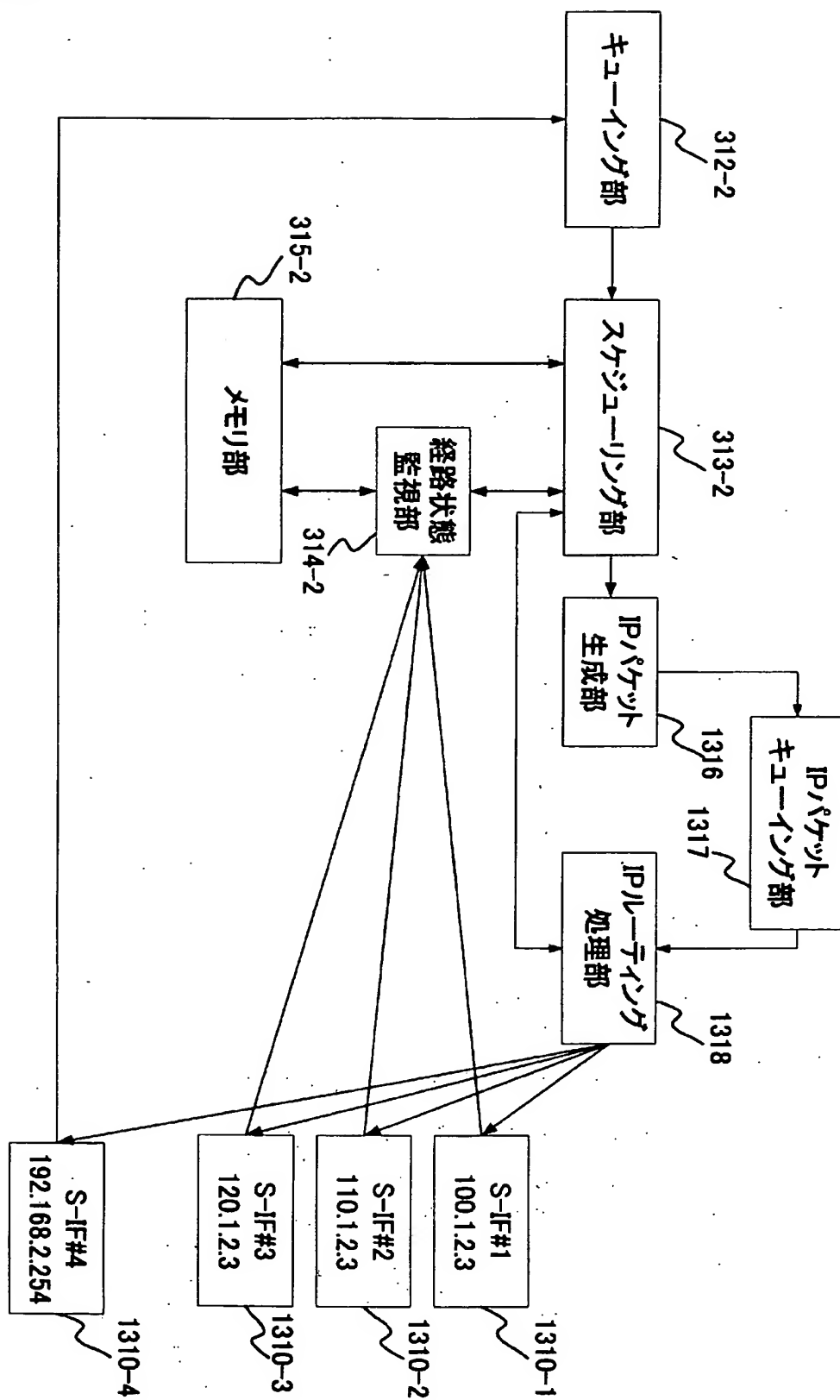
[図10]



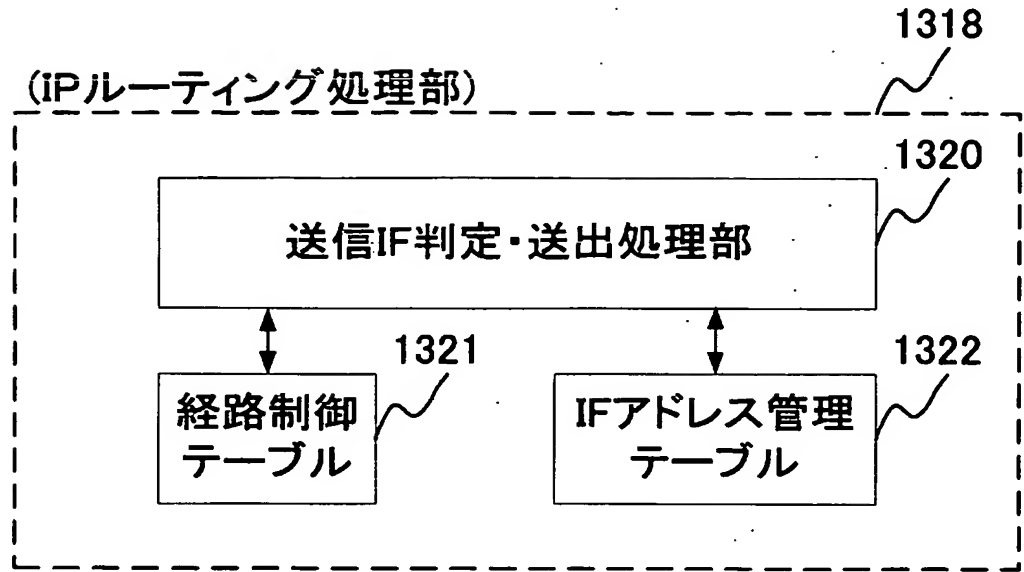
[図9]



[図10]



[図11]



[図12]

Diagram illustrating the structure of the routing control table (1321).

宛先ネットワーク IPアドレス	ネットワークマスク	ゲートウェイ IPアドレス	通信インタフェース	
200.7.8.9	255.255.255.255	100.1.2.4	S-IF#1	1321-a
200.7.8.9	255.255.255.255	110.1.2.5	S-IF#2	1321-b
200.7.8.9	255.255.255.255	120.1.2.4	S-IF#3	1321-c
192.168.3.50	255.255.255.0	192.168.3.49	S-IF#4	1321-d

[図13]

(IFアドレス管理テーブル)

1322

通信インタフェース	割当IPアドレス
S-IF#1	100.1.2.3
S-IF#2	110.1.2.3
S-IF#3	120.1.2.3
S-IF#4	192.168.3.254

[図14]

1330

(経路⇄通信インタフェース対応表)

通信経路 番号	通信インタフェース
1	S-IF#1
2	S-IF#3
3	S-IF#2

[図15]

(送信IPパケット生成データ)

宛先 IPアドレス (200.7.8.9)	送信元 IPアドレス (110.1.2.3)	送信データ
-----------------------------	------------------------------	-------

1510

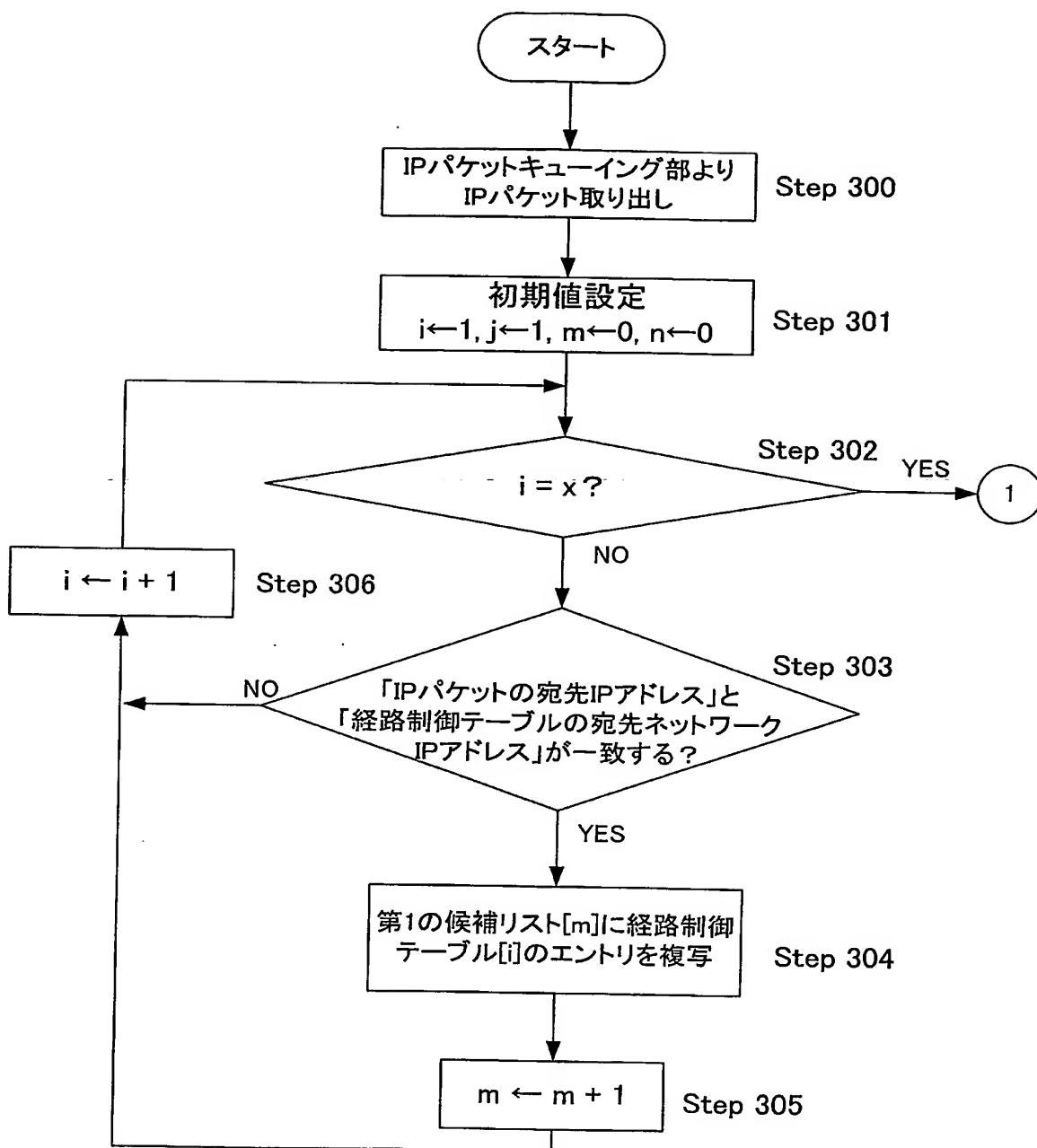
[図16]

(送出IPパケット)

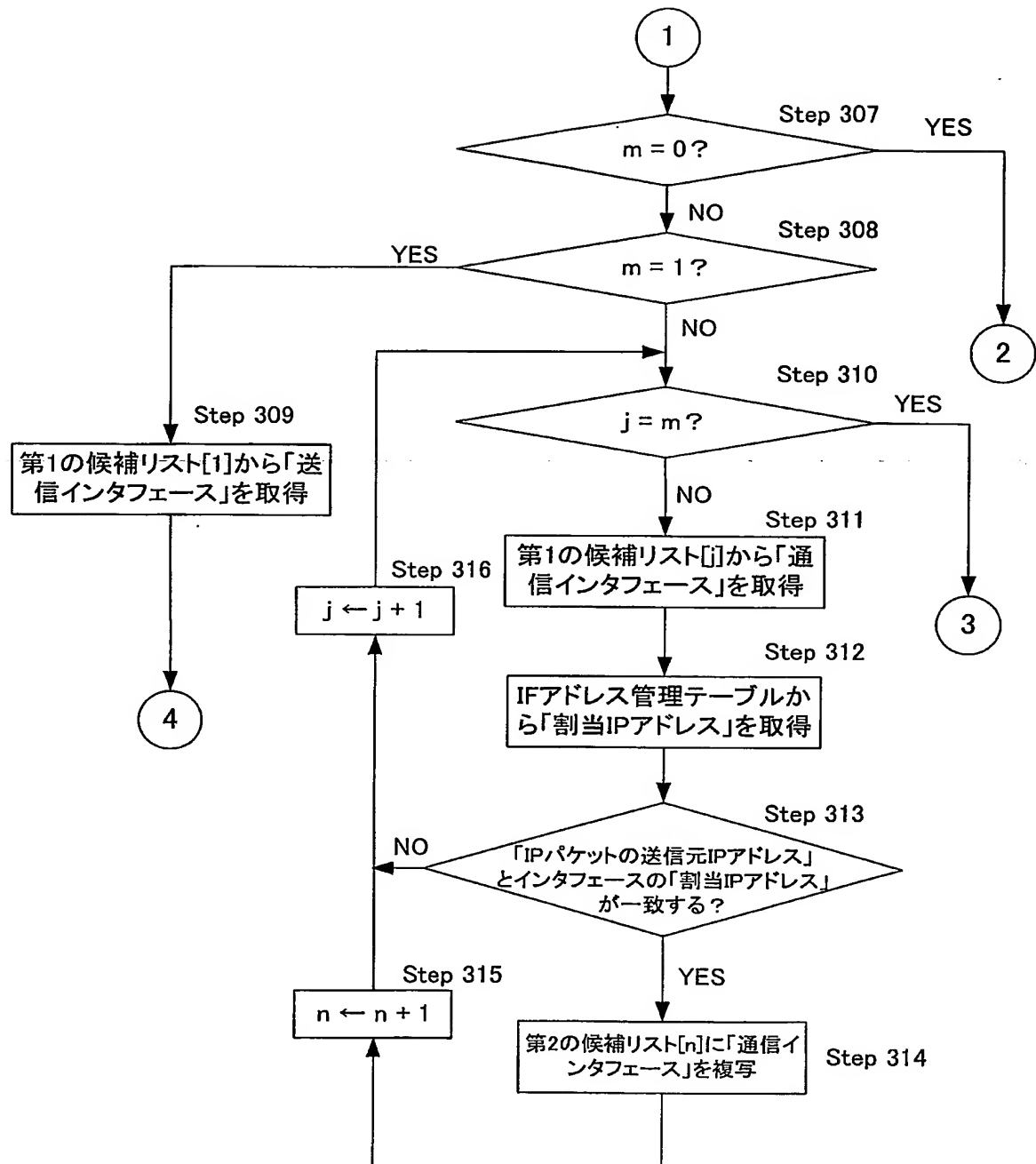
IPヘッダ			送信データ
送信元 IPアドレス (110.1.2.3)	宛先 IPアドレス (200.7.8.9)	その他 IPヘッダ 情報	

1610

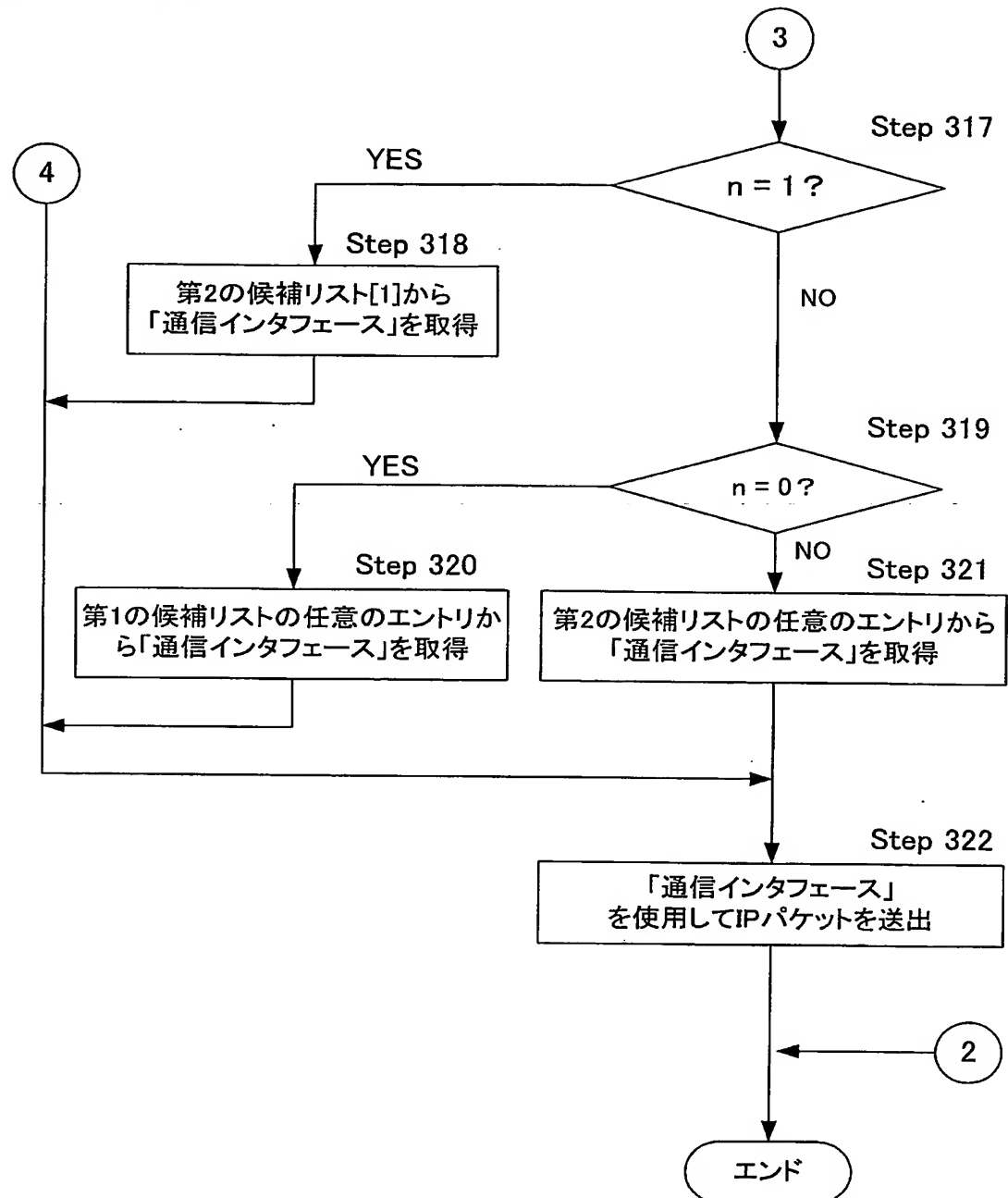
[図17]



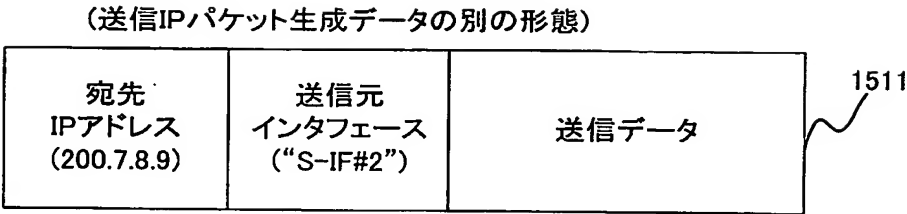
[図17] つづき



[図17] つづき

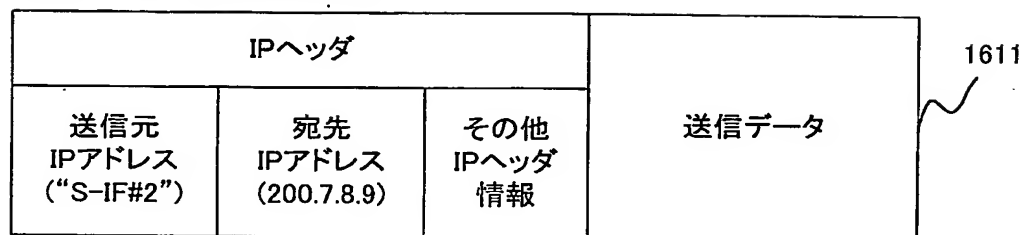


[図18]

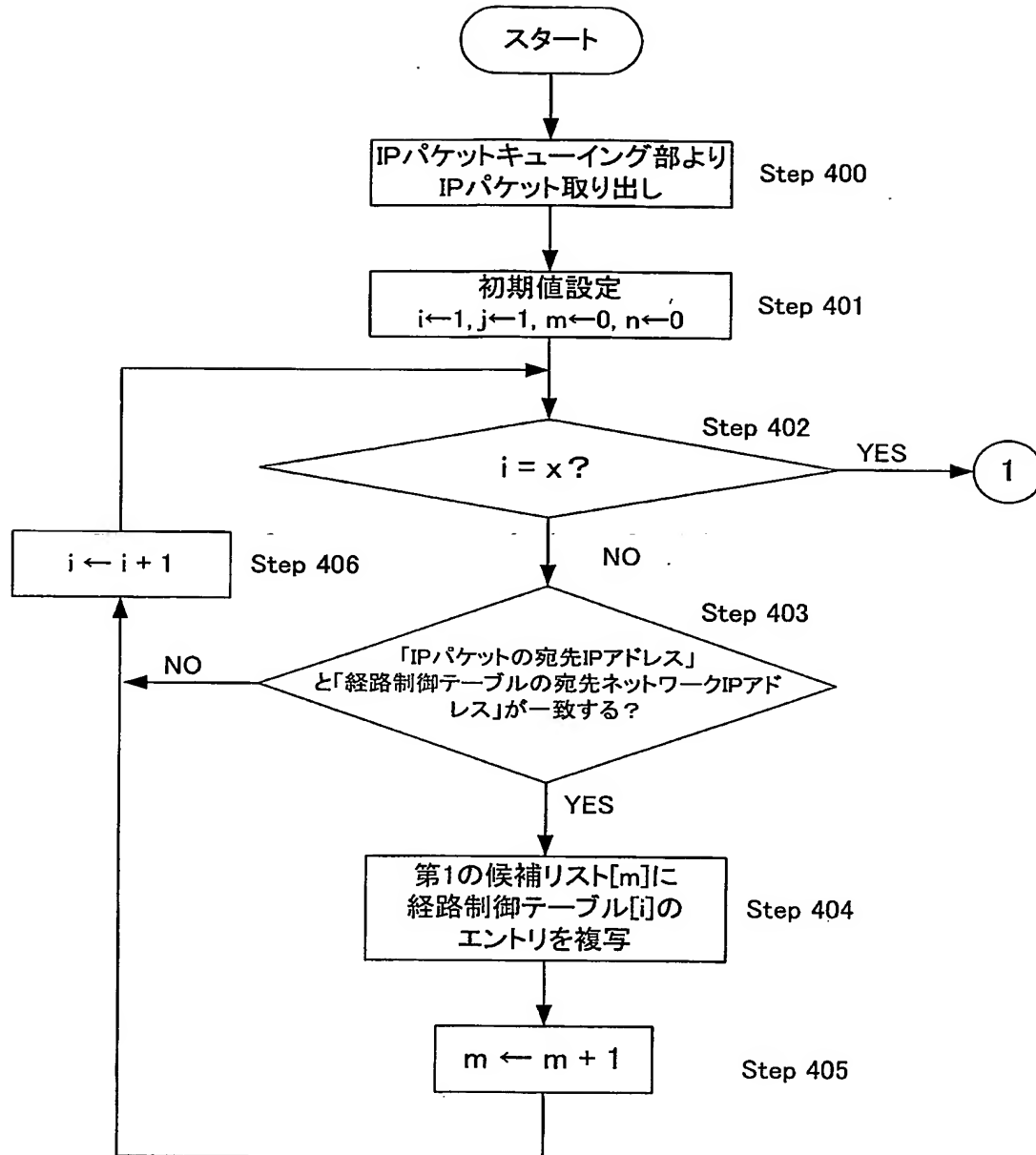


[図19]

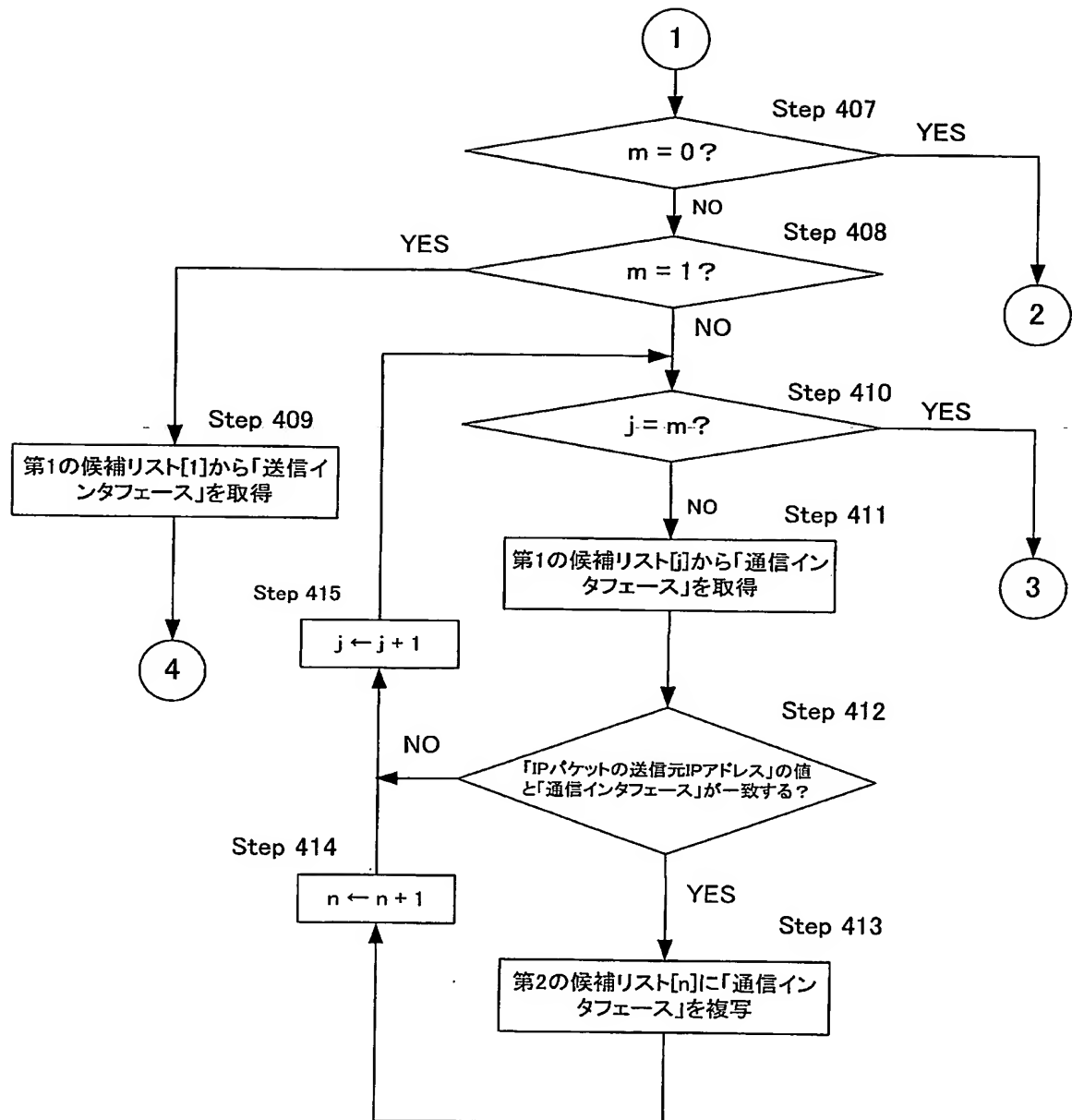
(送出IPパケットの別の形態)



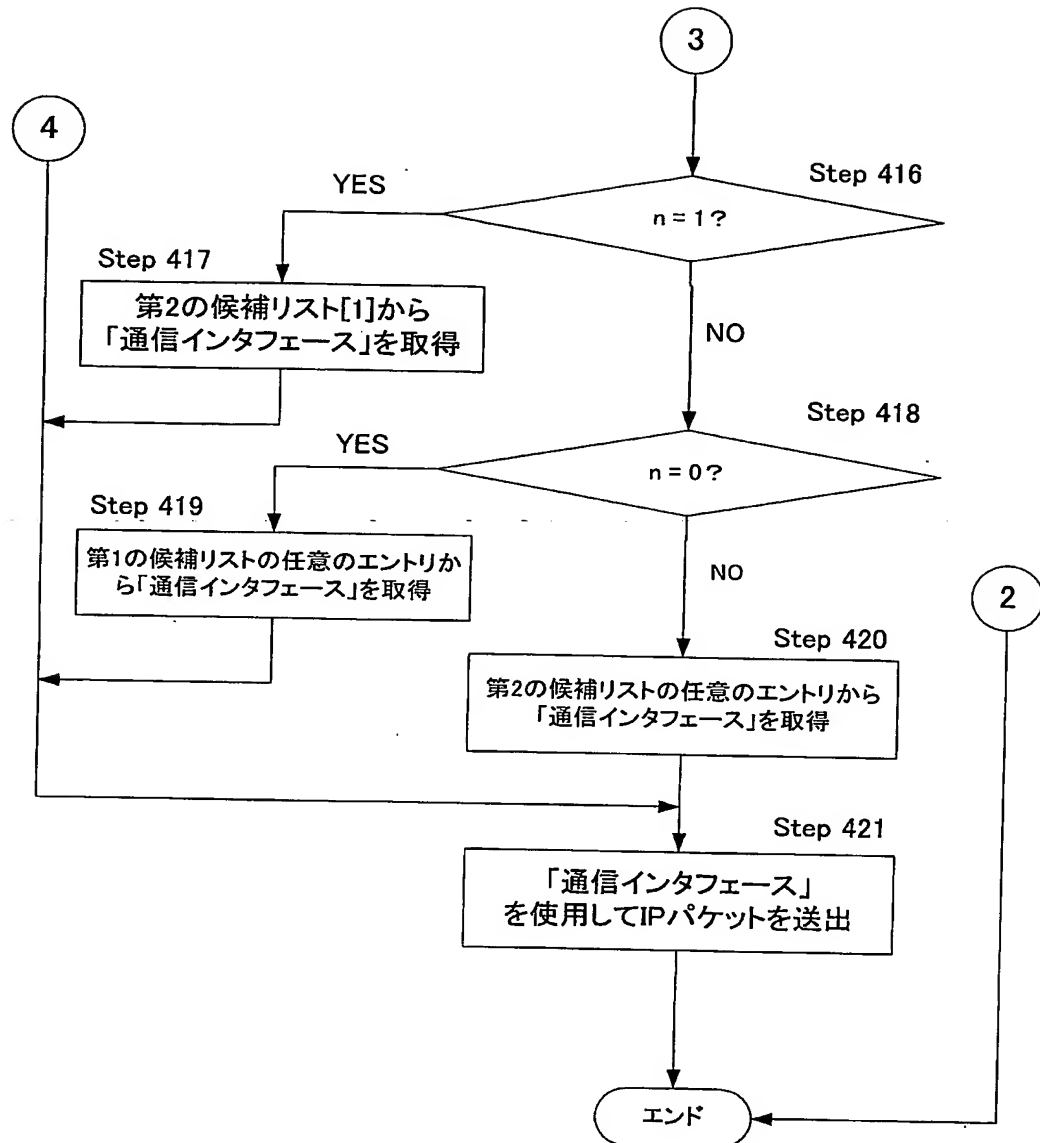
[図20]



[図20] つづき



[図20] つづき



[図21]

1321

(経路制御テーブル)

宛先ネットワーク IPアドレス	ネットワークマスク	ゲートウェイ IPアドレス	通信インタフェース	1321-a
200.7.8.9	255.255.255.255	100.1.2.4	S-IF#1	1321-b
200.7.8.9	255.255.255.255	110.1.2.5	S-IF#2	1321-c
200.7.8.9	255.255.255.255	120.1.2.4	S-IF#3	

WO044545

特許協力条約に基づく国際出願願書

紙面による写し(注意:電子データが原本となります)

VIII-5-1	不利にならない開示又は新規性喪失の例外に関する申立て 不利にならない開示又は新規性喪失の例外に関する申立て(規則4.17(v)及び51の2.1(a)(v)) 氏名(姓名)	本国際出願 に関し、 日本電気株式会社 は、本国際出願の請求項に記載された対象が以下のように開示されたことを申し立てる。
VIII-5-1(i) VIII-5-1(ii) VIII-5-1(iii) VIII-5-1(iv)	開示の種類: 開示の日付: 開示の名称: 開示の場所:	刊行物 2004年 03月 22日 (22.03.2004) 日本経済新聞
VIII-5-1(i) VIII-5-1(ii) VIII-5-1(iii) VIII-5-1(iv)	開示の種類: 開示の日付: 開示の名称: 開示の場所:	刊行物 2004年 03月 08日 (08.03.2004) 電子情報通信学会 2004年総合大会講演論文集
VIII-5-1(i) VIII-5-1(ii) VIII-5-1(iii) VIII-5-1(iv)	開示の種類: 開示の日付: 開示の名称: 開示の場所:	刊行物 2004年 08月 05日 (05.08.2004) 東京新聞
VIII-5-1(i) VIII-5-1(ii) VIII-5-1(iii) VIII-5-1(iv)	開示の種類: 開示の日付: 開示の名称: 開示の場所:	刊行物 2004年 06月 29日 (29.06.2004) 日経産業新聞
VIII-5-1(i) VIII-5-1(ii) VIII-5-1(iii) VIII-5-1(iv)	開示の種類: 開示の日付: 開示の名称: 開示の場所:	刊行物 2004年 08月 30日 (30.08.2004) 日経ビジネス No. 1256
VIII-5-1(i) VIII-5-1(ii) VIII-5-1(iii) VIII-5-1(iv)	開示の種類: 開示の日付: 開示の名称: 開示の場所:	刊行物 2004年 06月 15日 (15.06.2004) NEC技報 第57巻第3号

WO044545

特許協力条約に基づく国際出願願書

紙面による写し(注意:電子データが原本となります)

VIII-5-1(i)	開示の種類:	その他: インターネットによる公開
VIII-5-1(ii)	開示の日付:	2004年 03月 24日 (24. 03. 2004)
VIII-5-1(iii)	開示の名称:	ホームページ 「NIKKEI ELECTRONICS ONLINE」 アドレス http://ne.nikkeibp.co.jp
VIII-5-1(iv)	開示の場所:	
VIII-5-1(v)	本申立ては、次の指定国のためになされたものである。:	すべての指定国

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.

PCT/JP2005/000139

A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER
Int.Cl.⁷ H04L12/56

According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC

B. FIELDS SEARCHED

Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols)

Int.Cl.⁷ H04L12/56, H04B7/26

Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched

Jitsuyo Shinan Koho	1922-1996	Toroku Jitsuyo Shinan Koho	1994-2005
Kokai Jitsuyo Shinan Koho	1971-2005	Jitsuyo Shinan Toroku Koho	1996-2005

Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practicable, search terms used)

C. DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT

Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
X	JP 2003-188907 A (Fujitsu Ltd.), 04 July, 2003 (04.07.03), Par. Nos. [0037] to [0039]; Fig. 5	14, 27
A	JP 2001-7747 A (KDD Kabushiki Kaisha), 12 January, 2001 (12.01.01)	1-42
A	JP 5-7224 A (Mitsubishi Electric Corp.), 14 January, 1993 (14.01.93)	1-42

☐ Further documents are listed in the continuation of Box C.☒ See patent family annex.

* Special categories of cited documents:

"A" document defining the general state of the art which is not considered to be of particular relevance

"E" earlier application or patent but published on or after the international filing date

"L" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is cited to establish the publication date of another citation or other special reason (as specified)

"O" document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other means

"P" document published prior to the international filing date but later than the priority date claimed

"T" later document published after the international filing date or priority date and not in conflict with the application but cited to understand the principle or theory underlying the invention

"X" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered novel or cannot be considered to involve an inventive step when the document is taken alone

"Y" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered to involve an inventive step when the document is combined with one or more other such documents, such combination being obvious to a person skilled in the art

"&" document member of the same patent family

Date of the actual completion of the international search
14 March, 2005 (14.03.05)Date of mailing of the international search report
29 March, 2005 (29.03.05)Name and mailing address of the ISA/
Japanese Patent Office

Authorized officer

Facsimile No.

Telephone No.

INTERNATIONAL SEARCH REPORT
Information on patent family members

International application No.

PCT/JP2005/000139

JP 2003-188907 A	2003.07.04	(Family: none)
JP 2001-7747 A	2001.01.12	(Family: none)
JP 5-7224 A	1993.01.14	(Family: none)

A. 発明の属する分野の分類 (国際特許分類 (IPC))

Int. Cl.⁷ H04L12/56

B. 調査を行った分野

調査を行った最小限資料 (国際特許分類 (IPC))

Int. Cl.⁷ H04L12/56, H04B7/26

最小限資料以外の資料で調査を行った分野に含まれるもの

日本国実用新案公報 1922-1996
 日本国公開実用新案公報 1971-2005
 日本国登録実用新案公報 1994-2005
 日本国実用新案登録公報 1996-2005

国際調査で使用した電子データベース (データベースの名称、調査に使用した用語)

C. 関連すると認められる文献

引用文献の カテゴリー*	引用文献名 及び一部の箇所が関連するときは、その関連する箇所の表示	関連する 請求の範囲の番号
X	J P 2003-188907 A (富士通株式会社) 2003.07.04, 第【0037】-【0039】段落, 【図5】	14, 27
A	J P 2001-7747 A (ケイディディ株式会社) 2001.01.12	1-42
A	J P 5-7224 A (三菱電機株式会社) 1993.01.14	1-42

☐ C欄の続きにも文献が列挙されている。☒ パテントファミリーに関する別紙を参照。

* 引用文献のカテゴリー

「A」 特に関連のある文献ではなく、一般的技術水準を示すもの
 「E」 国際出願日前の出願または特許であるが、国際出願日以後に公表されたもの
 「L」 優先権主張に疑義を提起する文献又は他の文献の発行日若しくは他の特別な理由を確立するために引用する文献 (理由を付す)
 「O」 口頭による開示、使用、展示等に言及する文献
 「P」 国際出願日前で、かつ優先権の主張の基礎となる出願

の日の後に公表された文献

「T」 国際出願日又は優先日後に公表された文献であって出願と矛盾するものではなく、発明の原理又は理論の理解のために引用するもの

「X」 特に関連のある文献であって、当該文献のみで発明の新規性又は進歩性がないと考えられるもの

「Y」 特に関連のある文献であって、当該文献と他の1以上の文献との、当業者にとって自明である組合せによって進歩性がないと考えられるもの

「&」 同一パテントファミリー文献

国際調査を完了した日

14.03.2005

国際調査報告の発送日

29.3.2005

国際調査機関の名称及びあて先

日本国特許庁 (ISA/JP)
 郵便番号100-8915
 東京都千代田区霞が関三丁目4番3号

特許庁審査官 (権限のある職員)

清水 稔

5 X

8525

電話番号 03-3581-1101 内線 3555

JP 2003-188907 A	2003. 07. 04	ファミリーなし
JP 2001-7747 A	2001. 01. 12	ファミリーなし
JP 5-7224 A	1993. 01. 14	ファミリーなし